

Rec'd PCT/PTO 28 FEB 2005

10/525956 #2

PCT/JP03/10839

REC'D 19 SEP 2003

WIPO

PCT

27.08.03

日 本 国 特 許 庁  
JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日  
Date of Application: 2002年 9月11日

出 願 番 号  
Application Number: 特願2002-265769  
[ST. 10/C]: [JP2002-265769]

出 願 人  
Applicant(s): パイオニア株式会社

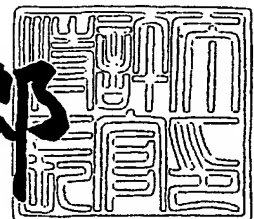
BEST AVAILABLE COPY

PRIORITY DOCUMENT  
SUBMITTED OR TRANSMITTED IN  
COMPLIANCE WITH  
RULE 17.1(a) OR (b)

2003年 7月10日

特許庁長官  
Commissioner,  
Japan Patent Office

太田信一郎



【書類名】 特許願

【整理番号】 57P0161

【提出日】 平成14年 9月11日

【あて先】 特許庁長官殿

【国際特許分類】 G11B 20/10  
G06B 13/00  
G06F 3/06

【発明者】

【住所又は居所】 埼玉県所沢市花園 4 丁目 2 6 1 0 番地 パイオニア株式  
会社 所沢工場内

【氏名】 竹村 到

【発明者】

【住所又は居所】 埼玉県所沢市花園 4 丁目 2 6 1 0 番地 パイオニア株式  
会社 所沢工場内

【氏名】 吉田 和幸

【特許出願人】

【識別番号】 000005016

【氏名又は名称】 パイオニア株式会社

【代理人】

【識別番号】 100079083

【弁理士】

【氏名又は名称】 木下 實三

【電話番号】 03(3393)7800

【選任した代理人】

【識別番号】 100094075

【弁理士】

【氏名又は名称】 中山 寛二

【電話番号】 03(3393)7800

## 【選任した代理人】

【識別番号】 100106390

【弁理士】

【氏名又は名称】 石崎 剛

【電話番号】 03(3393)7800

## 【手数料の表示】

【予納台帳番号】 021924

【納付金額】 21,000円

## 【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【プルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 情報記録媒体、情報記録装置、情報再生装置、情報配信装置、それらの方法、それらのプログラムおよびそのプログラムを記録した記録媒体

【特許請求の範囲】

【請求項 1】 コンテンツ暗号鍵を利用して暗号化されたコンテンツと、前記暗号化されたコンテンツを復号化するために利用されかつ復号鍵用暗号鍵で暗号化されたコンテンツ復号鍵とが記録されているとともに、

前記復号鍵用暗号鍵は、少なくともコンテンツ再生の許可・不許可を制御するために予め設定された地域毎に異なる鍵であり、前記コンテンツ暗号鍵および前記コンテンツ復号鍵は、コンテンツ再生が許可された地域毎またはコンテンツ再生が許可された地域の組合せに対応して設定されていることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 2】 請求項 1 に記載の情報記録媒体において、

前記コンテンツ復号鍵は、コンテンツ再生が許可された再生装置に対応して設けられた 1 つ以上の復号鍵用暗号鍵で暗号化されたものがそれぞれ記録されていることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 3】 請求項 1 または 2 に記載の情報記録媒体において、

前記復号鍵用暗号鍵の種類を示すヘッダー情報がさらに記録されていることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 4】 請求項 1 ないし 3 のいずれかに記載の情報記録媒体において、

前記コンテンツ暗号鍵および前記コンテンツ復号鍵は、さらに、コンテンツ再生が許可された地域に属し、かつコンテンツ再生が許可されている再生装置の組合せに対応して設定されていることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 5】 請求項 1 ないし 3 のいずれかに記載の情報記録媒体において、

前記コンテンツ暗号鍵および前記コンテンツ復号鍵は、所定の再生装置におけるコンテンツ再生を新たに不許可にする場合に新しい鍵に更新されることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 6】 請求項 1 ないし 5 のいずれかに記載の情報記録媒体において

、  
前記復号鍵用暗号鍵は、前記各地域毎に独立して設けられた 1 つ以上の木構造を用いた鍵管理方式で管理されていることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 7】 請求項 6 に記載の情報記録媒体において、

前記復号鍵用暗号鍵は、前記各地域毎に独立して設けられた 1 つの地域別暗号鍵をルートとし、各再生装置毎に設けられた再生装置別暗号鍵をリーフとする木構造を前記各地域毎に 1 つ以上設けた鍵管理方式で管理されていることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 8】 請求項 6 または請求項 7 に記載の情報記録媒体において、

前記各木構造は、 $n$  分木 ( $n \geq 2$ ) が用いられていることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 9】 請求項 6 ないし 8 のいずれかに記載の情報記録媒体において

、  
前記復号鍵用暗号鍵は、前記各地域毎に 1 つずつ設けられた地域別暗号鍵をルートとし、各再生装置毎に設けられた再生装置別暗号鍵をリーフとする完全二分木構造を用いた鍵管理方式で管理されていることを特徴とする情報記録媒体。

【請求項 10】 コンテンツの再生が許可された地域毎またはコンテンツ再生が許可された地域の組合せに対応してコンテンツ暗号鍵を設定して入力するコンテンツ暗号鍵入力手段と、

前記コンテンツ暗号鍵で暗号化されたコンテンツを復号するために利用されるコンテンツ復号鍵を設定して入力するコンテンツ復号鍵入力手段と、

コンテンツの再生が許可された地域に対応する復号鍵用暗号鍵を選択する復号鍵用暗号鍵選択手段と、

前記コンテンツ暗号鍵を利用してコンテンツを暗号化するコンテンツ暗号化手段と、

前記コンテンツ復号鍵を前記復号鍵用暗号鍵を用いて暗号化するコンテンツ復号鍵暗号化手段と、

少なくとも前記暗号化されたコンテンツおよび前記暗号化されたコンテンツ復

号鍵を情報記録媒体に記録する記録手段と、  
を備えることを特徴とする情報記録装置。

【請求項 11】 コンテンツ暗号鍵を利用して暗号化されたコンテンツと、  
前記暗号化されたコンテンツを復号化するために利用されかつ復号鍵用暗号鍵で  
暗号化されたコンテンツ復号鍵とを有する情報を再生する情報再生装置であって

、  
前記復号鍵用暗号鍵によって暗号化されたコンテンツ復号鍵を復号する復号鍵  
用復号鍵が記憶された復号鍵記憶手段と、

前記復号鍵用復号鍵を用いて前記コンテンツ復号鍵を復号するコンテンツ復号  
鍵復号手段と、

前記コンテンツ復号鍵を利用してコンテンツを復号するコンテンツ復号手段と

、  
復号されたコンテンツを再生する再生手段とを備え、

前記復号鍵用復号鍵は、少なくともコンテンツ再生の許可・不許可を制御する  
ために予め設定された地域毎に異なる鍵であり、前記コンテンツ暗号鍵および前  
記コンテンツ復号鍵は、コンテンツ再生が許可された地域毎またはコンテンツ再  
生が許可された地域の組合せに対応して設定されていることを特徴とする情報再  
生装置。

【請求項 12】 請求項 11 に記載の情報再生装置において、

前記復号鍵記憶手段には、情報再生装置が属する地域に対応して設けられた地  
域別復号鍵と、情報再生装置毎に割り当てられた再生装置別復号鍵とを含む複数  
種類の復号鍵用復号鍵が記憶されていることを特徴とする情報再生装置。

【請求項 13】 請求項 12 に記載の情報再生装置において、

前記複数種類の復号鍵用復号鍵は、各地域毎に独立して設けられた 1 つ以上の  
木構造を用いた鍵管理方式で管理されたものが各再生装置に割り当てられて記憶  
されていることを特徴とする情報再生装置。

【請求項 14】 請求項 13 に記載の情報再生装置において、

前記復号鍵用復号鍵は、前記各地域毎に独立して設けられた 1 つの地域別復号  
鍵をルートとし、各再生装置毎に設けられた再生装置別復号鍵をリーフとする木

構造を前記各地域毎に 1 つ以上設けた鍵管理方式で管理されていることを特徴とする情報再生装置。

【請求項 15】 請求項 1 ないし 9 のいずれかに記載の情報記録媒体と、この情報記録媒体に記憶された前記暗号化されたコンテンツおよび前記暗号化されたコンテンツ復号鍵を配信する配信手段と、  
を備えることを特徴とする情報配信装置。

【請求項 16】 コンテンツの再生を許可する地域の選択情報を取得し、選択された地域またはその組み合わせに対応してコンテンツ暗号鍵およびコンテンツ復号鍵を設定し、  
前記選択された地域に対応して予め設定されている復号鍵用暗号鍵を取得し、前記コンテンツ暗号鍵を利用してコンテンツを暗号化し、  
前記コンテンツ復号鍵を前記復号鍵用暗号鍵を用いて暗号化し、  
前記暗号化されたコンテンツおよび前記暗号化されたコンテンツ復号鍵を情報記録媒体に記録することを特徴とする情報記録方法。

【請求項 17】 請求項 16 に記載の情報記録方法において、  
前記復号鍵用暗号鍵は、選択された地域内で再生が許可されている再生装置が保有する復号鍵用暗号鍵は含まれ、再生が許可されていない再生装置が保有する復号鍵用暗号鍵は含まれない復号鍵用暗号鍵の集合の中で最も数が少なくなる組合せで設定することを特徴とする情報記録方法。

【請求項 18】 コンテンツ暗号鍵を利用して暗号化されたコンテンツと、前記暗号化されたコンテンツを復号化するために利用されかつ復号鍵用暗号鍵で暗号化されたコンテンツ復号鍵とを有する情報を再生する情報再生方法であって、

前記復号鍵用復号鍵は、少なくともコンテンツ再生の許可・不許可を制御するために予め設定された地域毎に異なる鍵であり、前記コンテンツ暗号鍵および前記コンテンツ復号鍵は、コンテンツ再生が許可された地域毎またはコンテンツ再生が許可された地域の組合せに対応して設定されているとともに、

前記コンテンツ復号鍵を暗号化した復号鍵用暗号鍵に対応する復号鍵用復号鍵を情報再生装置が保有しているかを調べ、

情報再生装置が対応する復号鍵用復号鍵を保有している場合には、その復号鍵用復号鍵によって前記コンテンツ復号鍵を復号し、

この復号されたコンテンツ復号鍵を利用して前記コンテンツを復号し、

復号されたコンテンツを再生することを特徴とする情報再生方法。

【請求項 19】 コンピュータに、請求項 16 または 17 に記載の情報記録方法を実行させることを特徴とする情報記録プログラム。

【請求項 20】 コンピュータに、請求項 18 に記載の情報再生方法を実行させることを特徴とする情報再生プログラム。

【請求項 21】 請求項 19 に記載の情報記録プログラムが、コンピュータにて読取可能に記録されたことを特徴とする情報記録プログラムを記録した記録媒体。

【請求項 22】 請求項 20 に記載の情報再生プログラムが、コンピュータにて読取可能に記録されたことを特徴とする情報再生プログラムを記録した記録媒体。

#### 【発明の詳細な説明】

##### 【0001】

##### 【発明の属する技術分野】

本発明は、情報記録媒体、情報記録装置、情報再生装置、情報配信装置、それらの方法、それらのプログラムおよびそのプログラムを記録した記録媒体に関する。

##### 【0002】

##### 【従来技術】

音楽、映像等のマルチメディアデータ等のコンテンツ（情報、データ）を記録した記録メディア（情報記録媒体）として、DVD（Digital Versatile Disc）等の光ディスクが利用されている。このような光ディスクでは、コンテンツの著作権保護のため、リージョンコード（リージョナルコード）と呼ばれる地域固有のフラグを用いてその記録メディアを再生できる地域を限定する方法が採用されている。

すなわち、光ディスクと光ディスクに記録された情報を再生する再生装置（再



生機器や再生ソフトウェア)の両方に、リージョンコードを保有させておく。そして、再生装置は、光ディスクを再生する際に、光ディスクに存在するリージョンコードを読み込み、自分が保有するリージョンコードと一致する場合のみ再生を許可することで、再生地域を限定している。

#### 【0003】

また、このような光ディスクに記録されたコンテンツは、デジタルデータであるためにコピーしてもデータが劣化することがなく、光ディスクから不正にコピーしたコンテンツが流通すると、著作権者に多大な損害を与えてしまう。このため、前記再生地域を限定するためのリージョンコードとは別に、光ディスクに記録されるコンテンツ自体を暗号化して不正にコピーなどしてもそのデータを閲覧できないようにして、著作権保護を図る技術も近年、採用されるようになった。

#### 【0004】

具体的には、光ディスクに記録するコンテンツを予め所定の暗号鍵で暗号化し、再生装置が保有する復号鍵を用いて暗号化された前記コンテンツを復号して再生するようにしている。

この際、著作権保護の実効を図るためには、復号鍵が漏洩した再生装置等、特定の再生装置でのコンテンツの再生の許可・不許可をメディア側でコントロールできるようにする必要がある。このため、前記復号鍵を各再生装置毎に異なるものとし、コンテンツの再生を不許可つまりその再生装置を無効化する場合には、その再生装置が保有する復号鍵では復号できない暗号鍵でコンテンツを暗号化し、光ディスクに記録すればよい。

ここで、暗号鍵およびコンテンツを1対1で対応させる方法もあるが、特定の再生装置を無効化するためなどのセキュリティ等の要求により、複数の暗号鍵を用いる必要がある場合、各暗号鍵で暗号化した各コンテンツすべてを記録媒体に記録しなければならず、記録容量の点で問題があった。

#### 【0005】

このため、コンテンツを復号する復号鍵をさらに別の暗号鍵で暗号化し、この暗号鍵を復号するための復号鍵を各再生装置に予め組み込んでおく方法が用いられるようになった。

但し、この場合でも、各再生装置に1つの復号鍵しか記録されていない場合には、光ディスクには全ての再生装置の持つ復号鍵に対応する暗号鍵でコンテンツ復号鍵を暗号化して記録しなければならないため、暗号化された各コンテンツ復号鍵の個々のサイズは小さくても、再生装置の数が膨大になるとそのデータ容量も膨大になるため、現実的には利用することができない。

#### 【0006】

このため、光ディスクに記録する暗号化されたコンテンツ復号鍵の数を減らすことを目的として、木構造等を用いて階層的に管理される復号鍵を予め複数用意しておき、各再生装置には複数の復号鍵を、その組合せが各再生装置毎に異なるように記録していた。

このような仕組みを採用しておくことで、仮に特定の再生装置で使用していた復号鍵が漏洩した場合には、コンテンツが記録された新たな光ディスクを製造する際に、その特定の再生装置が備えていない復号鍵に対応する暗号鍵を用いることで、その特定の再生装置でのコンテンツの再生を防止することができ、鍵漏洩時の損害を最小限に抑えることができるという利点がある。

但し、このような方式では、光ディスクに記録する暗号化されたコンテンツ用復号鍵の数を減らすことができるが、一方で、再生装置毎に1つの復号鍵のみを記録する場合に比べて多数の鍵を管理しなければならない。すなわち、光ディスクには各復号鍵に対応する暗号鍵で暗号化されたコンテンツ用復号鍵をそれぞれ記録しておく必要がある。また、再生装置側にも、多数の復号鍵を記録しておく必要がある。

#### 【0007】

このような複数の鍵の管理を効率的に行う方法として、木構造の鍵管理方式を応用した以下の文献1, 2がある。

文献1: 「D.Naor, M.Naor, and J.Lotspiech, "Revocation and Tracing Scheme for Stateless Receivers," Proceedings of CRYPTO2001, Lecture Notes in Computer Science, Vol.2139, pp.41-62, 2001」

文献2: 「中野稔久, 大森基司, 松崎なつめ, 館林誠, "デジタルコンテンツ保護用鍵管理方式-木構造パターン分割方式-, " 2002年暗号と情報セキュリティ

シンポジウム講演論文集, pp715-720」

【0 0 0 8】

文献 1 には、木構造を用いた鍵管理方式の一つである Complete Subtree Method が記載されている。この方法では、図 1 に示すように、各リーフ（木構造における最下位層に位置するノード）には再生装置が 1 つずつ割り当てられている。また、ルート（木構造における最上位層に位置するノード）とリーフを含む各ノードには、それぞれ暗号鍵  $BE_i$  とそれに対応する復号鍵  $BD_i$  が 1 つずつ割り当てられている。なお、暗号鍵  $BE_i$  と復号鍵  $BD_i$  とは、暗号鍵  $BE_i$  を用いて暗号化した暗号文を、同じ添え字「 $i$ 」の復号鍵  $BD_i$  を有する再生装置で復号することができる関係にあり、1 対 1 に対応するものである。このため、図 1 では、代表して復号鍵  $BD_i$  のみを表示し、対応する暗号鍵  $BE_i$  を省略している。

一方、各再生装置には、自身が割り当てられたノードからルートに至るパス上に存在する復号鍵  $BD_i$  が予め配布されている。

図 1 に示す例では、再生装置は 16 台設けられており、各再生装置 1 ~ 16 がそれぞれ保有しておく復号鍵  $BD_i$  は 5 つになる。例えば、再生装置 4 は、図 1 において丸で囲まれている 5 つの復号鍵  $BD_1$ ,  $BD_2$ ,  $BD_4$ ,  $BD_9$ ,  $BD_{19}$  を備えている。一般的に、再生装置が保有する復号鍵  $BD_i$  の数は、再生装置の総数を  $N$  とすると  $\log_2 N + 1$  となる。

【0 0 0 9】

そして、すべての再生装置 1 ~ 16 に再生許可を与える場合には、メディア 401 には Encryption (コンテンツ復号鍵  $AD$ , 暗号鍵  $BE_1$ )、Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵  $AE$ ) を記録しておけばよい。ここで、Encryption () は暗号化アルゴリズムを表し、Encryption (引数 1, 引数 2) は引数 2 を暗号鍵として引数 1 を暗号化した暗号文を表す。

従って、メディア 401 には、コンテンツ暗号鍵  $AE$  で暗号化されたコンテンツと、暗号鍵  $BE_1$  で暗号化されたコンテンツ復号鍵  $AD$  とが記録されていることになる。暗号鍵  $BE_1$  に対応する復号鍵  $BD_1$  は、すべての再生装置 1 ~ 16 が保有しているため、各再生装置 1 ~ 16 は、メディア 401 を再生する際には、保有する復号鍵  $BD_1$  を用いてコンテンツ復号鍵  $AD$  を復号し、次に、このコンテンツ復号鍵  $AD$

を用いてコンテンツを復号してコンテンツを再生する。

#### 【0010】

一方、ある特定（1つあるいは複数）の再生装置を無効化（その再生装置でコンテンツが再生できないようにメディアを設定）したい場合には、まず、コンテンツを暗号化するための新しいコンテンツ暗号鍵 $AE_2$ と、それに対応するコンテンツ復号鍵 $AD_2$ を用意し、コンテンツはこの新しいコンテンツ暗号鍵 $AE_2$ を用いて暗号化する。

#### 【0011】

次に、無効化したい再生装置を除く全ての再生装置をカバーできるような部分木の中で、その数が最小となるような部分木を構成する。そして、その部分木のルートに割り当てられている暗号鍵 $BE_i$ で、前記コンテンツ復号鍵 $AD_2$ を暗号化する。

例えば、図2に示すように、再生装置4を無効化する場合には、再生装置4が保有する復号鍵が含まれないように、復号鍵 $BD_3$ ,  $BD_5$ ,  $BD_8$ ,  $BD_{18}$ を用いてコンテンツ復号鍵 $AD_2$ を暗号化する。

そして、前記暗号化されたコンテンツ=Encryption（コンテンツ，コンテンツ暗号鍵 $AE_2$ ）と、暗号化されたコンテンツ復号鍵 $AD_2$ =Encryption（コンテンツ復号鍵 $AD_2$ , 暗号鍵 $BE_3$ ）|Encryption（コンテンツ復号鍵 $AD_2$ , 暗号鍵 $BE_5$ ）|Encryption（コンテンツ復号鍵 $AD_2$ , 暗号鍵 $BE_8$ ）|Encryption（コンテンツ復号鍵 $AD_2$ , 暗号鍵 $BE_{18}$ ）を新たなメディア402に記録する。なお、記号|は、二つのデータの結合を表す。

#### 【0012】

以上により、新たなメディア402は、再生装置4では再生できず、他の再生装置では再生可能となる。

なお、この場合、メディア402に記録される暗号化されたコンテンツ復号鍵 $AD_2$ の数は、メディア401に比べて多くなるが、その数の上限は、無効化したい再生装置の数を $r$ 、再生装置の総数を $N$ とした場合、 $r \log_2(N/r)$ で表される。但し、コンテンツ復号鍵のデータ容量はコンテンツに比べて非常に小さいため、その数がある程度増えても記憶容量的にはそれほど問題とならない。

## 【0013】

文献2の方法は、木構造パターン分割方式と呼ばれる方法であり、木構造の各レイヤにおける複数のノードに対し、その子ノードに無効化すべき再生装置が存在しているノードを「1」、存在しないノードを「0」で表す。そして、これらの値を木構造の左から順に結合してノード無効化パターンを作成し、このノード無効化パターン毎に異なる暗号鍵（復号鍵）を割り当てることで、再生機器が保有する復号鍵の増加を抑えつつ、記録媒体に記録する鍵情報サイズを小さくしたものである。

## 【0014】

これらの各文献1，2に記載された技術は、特定の再生装置における復号鍵の無効化に用いられ、リージョンコードによる地域限定の再生機能とはまったく別に用いられていた。

## 【0015】

## 【発明が解決しようとする課題】

上述したリージョンコードを用いた従来技術の場合、光ディスク等の記録メディアと再生装置とのリージョンコードが一致するかを比較しているだけであるため、メディア側または再生装置側のリージョンコードを違法に書き換えたり、再生装置側のリージョンコード比較装置を取り除くことで、どの地域でも再生可能なメディアや再生装置が比較的容易にできてしまうという課題が一例として挙げられる。

## 【0016】

また、上記文献1，2のような木構造の鍵管理方式を用いて特定の再生装置を無効化する技術の場合、リージョンコードのような地域を限定した再生機能を備えていないため、再生を許可する地域を限定する場合にはリージョンコードを併用しなければならず、リージョンコードを用いた場合の課題も発生してしまうという課題が一例として挙げられる。

さらに、暗号鍵や復号鍵が破られた場合には、すべての記録媒体において、コンテンツ復号鍵やコンテンツ暗号鍵を修正しなければならず、対応が困難であるという課題が一例として挙げられる。

## 【0017】

本発明は、上述した実情に鑑みて、再生地域を限定できて著作権保護機能を高めることができる情報記録媒体、情報記録装置、情報再生装置、情報配信装置、それらの方法、それらのプログラムおよびそのプログラムを記録した記録媒体を提供することを目的とする。

## 【0018】

## 【課題を解決するための手段】

請求項1に記載の発明は、コンテンツ暗号鍵を利用して暗号化されたコンテンツと、前記暗号化されたコンテンツを復号化するために利用されかつ復号鍵用暗号鍵で暗号化されたコンテンツ復号鍵とが記録されているとともに、前記復号鍵用暗号鍵は、少なくともコンテンツ再生の許可・不許可を制御するために予め設定された地域毎に異なる鍵であり、前記コンテンツ暗号鍵および前記コンテンツ復号鍵は、コンテンツ再生が許可された地域毎またはコンテンツ再生が許可された地域の組合せに対応して設定されていることを特徴とする情報記録媒体である。

## 【0019】

請求項10に記載の発明は、コンテンツの再生が許可された地域毎またはコンテンツ再生が許可された地域の組合せに対応してコンテンツ暗号鍵を設定して入力するコンテンツ暗号鍵入力手段と、前記コンテンツ暗号鍵で暗号化されたコンテンツを復号するために利用されるコンテンツ復号鍵を設定して入力するコンテンツ復号鍵入力手段と、コンテンツの再生が許可された地域に対応する復号鍵用暗号鍵を選択する復号鍵用暗号鍵選択手段と、前記コンテンツ暗号鍵を利用してコンテンツを暗号化するコンテンツ暗号化手段と、前記コンテンツ復号鍵を前記復号鍵用暗号鍵を用いて暗号化するコンテンツ復号鍵暗号化手段と、少なくとも前記暗号化されたコンテンツおよび前記暗号化されたコンテンツ復号鍵を情報記録媒体に記録する記録手段と、を備えることを特徴とする情報記録装置である。

## 【0020】

請求項11に記載の発明は、コンテンツ暗号鍵を利用して暗号化されたコンテンツと、前記暗号化されたコンテンツを復号化するために利用されかつ復号鍵用

暗号鍵で暗号化されたコンテンツ復号鍵とを有する情報を再生する情報再生装置であって、前記復号鍵用暗号鍵によって暗号化されたコンテンツ復号鍵を復号する復号鍵用復号鍵が記憶された復号鍵記憶手段と、前記復号鍵用復号鍵を用いて前記コンテンツ復号鍵を復号するコンテンツ復号鍵復号手段と、前記コンテンツ復号鍵を利用してコンテンツを復号するコンテンツ復号手段と、復号されたコンテンツを再生する再生手段とを備え、前記復号鍵用復号鍵は、少なくともコンテンツ再生の許可・不許可を制御するために予め設定された地域毎に異なる鍵であり、前記コンテンツ暗号鍵および前記コンテンツ復号鍵は、コンテンツ再生が許可された地域毎またはコンテンツ再生が許可された地域の組合せに対応して設定されていることを特徴とする情報再生装置である。

#### 【0021】

請求項15に記載の発明は、請求項1ないし9のいずれかに記載の情報記録媒体と、この情報記録媒体に記憶された前記暗号化されたコンテンツおよび前記暗号化されたコンテンツ復号鍵を配信する配信手段と、を備えることを特徴とする情報配信装置である。

#### 【0022】

請求項16に記載の発明は、コンテンツの再生を許可する地域の選択情報を取得し、選択された地域またはその組み合わせに対応してコンテンツ暗号鍵およびコンテンツ復号鍵を設定し、前記選択された地域に対応して予め設定されている復号鍵用暗号鍵を取得し、前記コンテンツ暗号鍵を利用してコンテンツを暗号化し、前記コンテンツ復号鍵を前記復号鍵用暗号鍵を用いて暗号化し、前記暗号化されたコンテンツおよび前記暗号化されたコンテンツ復号鍵を情報記録媒体に記録することを特徴とする情報記録方法である。

#### 【0023】

請求項18に記載の発明は、コンテンツ暗号鍵を利用して暗号化されたコンテンツと、前記暗号化されたコンテンツを復号化するために利用されかつ復号鍵用暗号鍵で暗号化されたコンテンツ復号鍵とを有する情報を再生する情報再生方法であって、前記復号鍵用復号鍵は、少なくともコンテンツ再生の許可・不許可を制御するために予め設定された地域毎に異なる鍵であり、前記コンテンツ暗号鍵

および前記コンテンツ復号鍵は、コンテンツ再生が許可された地域毎またはコンテンツ再生が許可された地域の組合せに対応して設定されているとともに、前記コンテンツ復号鍵を暗号化した復号鍵用暗号鍵に対応する復号鍵用復号鍵を情報再生装置が保有しているかを調べ、情報再生装置が対応する復号鍵用復号鍵を保有している場合には、その復号鍵用復号鍵によって前記コンテンツ復号鍵を復号し、この復号されたコンテンツ復号鍵を利用して前記コンテンツを復号し、復号されたコンテンツを再生することを特徴とする情報再生方法である。

#### 【 0 0 2 4 】

請求項 1 9 に記載の発明は、コンピュータに、請求項 1 6 または 1 7 に記載の情報記録方法を実行させることを特徴とする情報記録プログラムである。

#### 【 0 0 2 5 】

請求項 2 0 に記載の発明は、コンピュータに、請求項 1 8 に記載の情報再生方法を実行させることを特徴とする情報再生プログラムである。

#### 【 0 0 2 6 】

請求項 2 1 に記載の発明は、請求項 1 9 に記載の情報記録プログラムが、コンピュータにて読取可能に記録されたことを特徴とする情報記録プログラムを記録した記録媒体である。

#### 【 0 0 2 7 】

請求項 2 2 に記載の発明は、請求項 2 0 に記載の情報再生プログラムが、コンピュータにて読取可能に記録されたことを特徴とする情報再生プログラムを記録した記録媒体である。

#### 【 0 0 2 8 】

##### 【発明の実施の形態】

以下に、本発明の実施の形態を図面に基づいて説明する。

本実施形態は、情報記録媒体である記録メディアに情報（コンテンツ）を記録する情報記録装置としての記録装置 1 0 0 および記録メディアの情報を再生する情報再生装置としての再生装置 2 0 0 を備える記録再生システムである。

#### 【 0 0 2 9 】

##### 〔記録装置の構成〕



本実施形態の記録装置 100 の構成を図 3 のブロック図を参照して説明する。  
この記録装置 100 は、記録メディアとして光ディスク用の原盤 101 にコンテンツを書き込むものである。

なお、図 3 に示す記録装置 100 において、原盤 101 の具体的なカッティング方法（原盤作製方法）や、作製された原盤 101 によって DVD-ROM (Digital Versatile Disc - Read Only Memory) などのあらかじめ情報が記録された再生専用の光ディスク等を製造する方法は、周知の技術であるため、それらについての図示及び詳細な説明は行わない。

### 【0030】

記録装置 100 は、図 3 に示すように、データ入力回路 110 と、コンテンツ復号鍵入力手段であるコンテンツ復号鍵入力回路 120 と、コンテンツ暗号鍵入力手段であるコンテンツ暗号鍵入力回路 130 と、コンテンツ暗号化手段であるデータ暗号化回路 140 と、復号鍵用暗号鍵選択手段である鍵暗号鍵入力回路 150 と、コンテンツ復号鍵暗号化手段であるコンテンツ復号鍵暗号化回路 160 と、エラー訂正回路 170 と、記録手段であるメディア記録手段 180 と、を備えている。

なお、各回路 110, 120, 130, 140, 150, 160, 170 は、専用のハードウェアによって構成されていてもよいし、記録装置 100 に処理装置 (CPU) やメインメモリ等のハードウェア資源を設け、このハードウェア資源と前記 CPU に組み込まれて実行されるプログラムとが協働して具現化されるものでもよい。

### 【0031】

データ入力回路 110 は、記録メディアである光ディスクに記録するコンテンツを記録装置 100 に入力する回路である。コンテンツとしては、通常、音楽、映像等の各種マルチメディアデータであるが、それに限定されるものではなく、通常の文書データ等でもよい。このデータ入力回路 110 は、入力されたコンテンツである信号 S1 をデータ暗号化回路 140 に出力する。

このデータ入力回路 110 としては、例えば、コンテンツのマスターデータが記録された磁気テープや DVD-RW 等の記録メディアを読み込んで信号 S1 を

出力する回路や、コンテンツのマスターデータが記録されたコンピュータに LAN やインターネットなどの通信回線を経由してアクセスし、そのデータをダウンロードして読み込んで信号 S 1 を出力する回路等が利用できる。

なお、信号 S 1 のデータフォーマットの一例を、図 4 に示す。信号 S 1 は、コンテンツ（データ）のみで構成されている。

#### 【0032】

コンテンツ復号鍵入力回路 120 は、コンテンツ復号用の鍵であるコンテンツ復号鍵  $AD_R$  を入力する回路である。コンテンツ復号鍵入力回路 120 は、入力されたコンテンツ復号鍵  $AD_R$  を信号 S 2 としてコンテンツ復号鍵暗号化回路 160 に出力する。ここで、コンテンツ復号鍵  $AD_R$  は、コンテンツの再生が許可される地域毎あるいはその地域の組み合わせ毎に異なる値が入力される。具体的には、予め設定された再生許可地域の一覧から、コンテンツの再生を許可する地域を作業者が 1 つ以上選択すると、コンテンツ復号鍵入力回路 120 は、その選択された地域の組み合わせ（1 つの場合も含む）に応じてコンテンツ復号鍵  $AD_R$  を設定し、信号 S 2 として出力する。

信号 S 2 のデータフォーマットの一例を、図 5 に示す。信号 S 2 は、コンテンツ復号鍵  $AD_R$  のみで構成されている。

#### 【0033】

なお、再生許可地域は、従来のリージョンコードと同様に、コンテンツ再生の許可・不許可を設定するために、予め設定されるものである。具体的には、リージョンコードに準じて、「北米、日本、ヨーロッパ、アラブ、東南アジア、南アメリカ、オーストラリア、アフリカ、ロシア、南アジア、中国」のような世界の各地域毎に設定してもよい。さらには、より詳細に、各国単位や、国の各地方単位等で設定してもよい。

#### 【0034】

コンテンツ暗号鍵入力回路 130 は、コンテンツ暗号鍵  $AE_R$  を入力する回路である。コンテンツ暗号鍵入力回路 130 は、入力されたコンテンツ暗号鍵  $AE_R$  を信号 S 3 としてデータ暗号化回路 140 に出力する。ここで、コンテンツ暗号鍵  $AE_R$  とコンテンツ復号鍵  $AD_R$  は、 $P = \text{Decryption (Encryption (任意のデータ } P, \text{ ) )}$

コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ ), コンテンツ復号鍵 $AD_R$ ) の関係が成り立つように設定される。従って、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ と同様に、コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ もコンテンツの再生が許可される地域毎やその組み合わせで設定される。

信号 S 3 のデータフォーマットの一例を、図 6 に示す。信号 S 3 は、コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ のみで構成されている。

### 【0035】

ここで、Decryption () は復号化アルゴリズムを表す。そして、Decryption (引数 1, 引数 2) は引数 2 を復号鍵として引数 1 を復号したデータを表す。従って、上記 P は、任意のデータ P をコンテンツ暗号鍵 $AE_R$ を用いて暗号化した暗号文を、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ を用いて復号したデータである。

### 【0036】

データ暗号化回路 140 は、信号 S 3 = コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ を用いて信号 S 1 = コンテンツを暗号化し、信号 S 4 = Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ ) を出力する回路である。従って、信号 S 4 は、コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ を用いて暗号化されたコンテンツであり、この信号 S 4 のデータフォーマットの一例を図 7 に示す。

### 【0037】

鍵暗号鍵入力回路 150 は、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ を暗号化するための暗号鍵(復号鍵用暗号鍵)  $BE_i$ を入力する回路である。ここで、暗号鍵 $BE_i$ は、少なくとも、コンテンツ再生の許可・不許可を制御するために予め設定された前記地域毎に異なるものであり、そのコンテンツの再生を許可する地域に応じて選択されて入力される。

このため、複数の地域での再生が許可されている場合等、複数の暗号鍵 $BE_i$ が入力されることもあり、例えば、N 個の暗号鍵 $BE_1, BE_2, \dots, BE_i, \dots, BE_{N-1}, BE_N$ が入力された場合には、鍵暗号鍵入力回路 150 は、信号 S 5 = 暗号鍵 $BE_1$  | 暗号鍵 $BE_2$  |  $\dots$  | 暗号鍵 $BE_i$  |  $\dots$  | 暗号鍵 $BE_{N-1}$  | 暗号鍵 $BE_N$  を出力する。従って、信号 S 5 は鍵暗号鍵入力回路 150 によって入力された複数の暗号鍵 $BE_i$ が結合されたデータであり、この信号 S 5 のデータフォーマットの一例を図 8 に示す。

## 【0038】

コンテンツ復号鍵暗号化回路160は、信号S5に含まれる各暗号鍵 $BE_i$ を用いて信号 $S2 = \text{コンテンツ復号鍵}AD_R$ を暗号化し、それにヘッダー情報Header (暗号鍵 $BE_i$ ) を付加して信号S6を出力する回路である。

ここで、信号 $S6 = \text{Header (暗号鍵}BE_1) \mid \text{Encryption (コンテンツ復号鍵}AD_R, \text{暗号鍵}BE_1) \mid \text{Header (暗号鍵}BE_2) \mid \text{Encryption (コンテンツ復号鍵}AD_R, \text{暗号鍵}BE_2) \mid \dots \mid \text{Header (暗号鍵}BE_i) \mid \text{Encryption (コンテンツ復号鍵}AD_R, \text{暗号鍵}BE_i) \mid \dots \mid \text{Header (暗号鍵}BE_{N-1}) \mid \text{Encryption (コンテンツ復号鍵}AD_R, \text{暗号鍵}BE_{N-1}) \mid \text{Header (暗号鍵}BE_N) \mid \text{Encryption (コンテンツ復号鍵}AD_R, \text{暗号鍵}BE_N)$  である。

## 【0039】

以下では、簡単に表記するため、信号 $S6 = \text{Header (暗号鍵}BE_i) \mid \text{Encryption (コンテンツ復号鍵}AD_R, \text{暗号鍵}BE_i)$  と表す。すなわち、信号S6は、図9に示すように、複数の暗号鍵 $BE_i$ を用いて暗号化されたコンテンツ復号鍵 $AD_R$ と、そのヘッダー情報Header (暗号鍵 $BE_i$ ) とで構成されている。

なお、ヘッダー情報Header (暗号鍵 $BE_i$ ) は、使用した暗号鍵 $BE_i$ を識別するために利用される情報である。

## 【0040】

エラー訂正回路170は、信号 $S4 = \text{Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵}AE_R)$  と、信号 $S6 = \text{Header (暗号鍵}BE_i) \mid \text{Encryption (コンテンツ復号鍵}AD_R, \text{暗号鍵}BE_i)$  とを入力とし、それらを結合してエラー訂正符号を付加したものを信号S7として出力する装置である。

信号S7は、図10にも示すように、コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ で暗号化されたコンテンツと、N個の暗号鍵 $BE_i$ で暗号化されたN個のコンテンツ復号鍵 $AD_R$ と、各暗号鍵 $BE_i$ のヘッダー情報と、エラー訂正符号とからなる信号である。つまり、 $S7 = \text{Header (暗号鍵}BE_i) \mid \text{Encryption (コンテンツ復号鍵}AD_R, \text{暗号鍵}BE_i) \mid \text{Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵}AE_R) \mid ECC$  である。

ここで、ECC (Error Correcting Code) はエラー訂正符号を表している。なお、ECCを用いたエラー訂正の具体的方法は周知の技術であるため、説明を

省略する。

#### 【0041】

メディア記録手段180は、入力された信号S7を、光ディスク又は光ディスクを製造するための原盤等の記録メディアに記録する装置である。例えば、記録メディアとして原盤101が用いられる場合には、原盤カッティング用レーザー発振器がメディア記録手段180として利用される。一方、記録メディアとして、DVD-R、DVD-RW、DVD-RAM、CD-R等の記録可能な各種光メディアが用いられる場合には、データ記録用のレーザー発振器がメディア記録手段180として利用される。

なお、メディア記録手段180によってデータが記録される記録メディアとしては、一般に、光ディスクを大量に生産する場合には原盤101が用いられ、オンデマンド生産等の少量生産の場合には、各種記録用の光ディスクが用いられる。

#### 【0042】

##### [再生装置の構成]

次に、コンテンツが記録された記録メディアである光ディスクを再生する情報再生装置である再生装置200の概略構成について、図11に示すブロック図および図12～17のデータフォーマット図を参照して説明する。

再生装置200は、情報読取手段210と、エラー訂正回路220と、復号鍵記憶手段である復号鍵記憶装置230と、コンテンツ復号鍵復号手段であるコンテンツ復号鍵復号回路240と、コンテンツ復号手段であるデータ復号回路250と、再生手段であるデコーダ260とを備える。そして、記録メディアである光ディスク201に記録されたコンテンツを再生し、ディスプレイやスピーカ等の出力装置に出力するものである。

#### 【0043】

ここで、光ディスク201は、前記記録装置100でデータが記録された原盤101を元に製造された記録メディアとしての光ディスク201であり、例えばDVD-ROMやCD-ROMである。

なお、各回路220、240、250や復号鍵記憶装置230、デコーダ26

0 は、専用のハードウェアによって構成されていてもよいし、再生装置 200 に処理装置 (CPU) やメインメモリ等のハードウェア資源を設け、このハードウェア資源と前記 CPU に組み込まれて実行されるプログラムとが協働して具現化されるものでもよい。

#### 【0044】

情報読取手段 210 は、光ディスク 201 に記録された情報を読み取る光ピックアップ等の装置であり、信号 S11 を出力する。信号 S11 = Header (暗号鍵  $BE_i$ ) | Encryption (コンテンツ復号鍵  $AD_R$ , 暗号鍵  $BE_i$ ) | Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵  $AE_R$ ) | ECC は、情報読取手段 210 で光ディスク 201 から読み取られた情報であり、前記信号 S7 と同じものである。つまり、信号 S11 は、図 12 に示すように、複数の暗号鍵  $BE_i$  を用いて暗号化されたコンテンツ復号鍵  $AD_R$  と、各暗号鍵  $BE_i$  のヘッダー情報と、コンテンツ暗号鍵  $AE_R$  で暗号化されたコンテンツと、エラー訂正符号 ECC とを備えている。

#### 【0045】

エラー訂正回路 220 は、入力された信号 S11 のエラー訂正を行う装置である。エラー訂正の方法は、前述の通り、ECC を用いた周知技術であるため、説明を略す。

エラー訂正回路 220 は、エラー訂正後の信号を信号 S12 = Header (暗号鍵  $BE_i$ ) | Encryption (コンテンツ復号鍵  $AD_R$ , 暗号鍵  $BE_i$ ) と、信号 S13 = Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵  $AE_R$ ) とに分けて出力する。

#### 【0046】

ここで、信号 S12 は、図 13 に示すように、信号 S6 と同じものである。つまり、暗号鍵  $BE_i$  で暗号化されたコンテンツ復号鍵  $AD_R$  と、暗号鍵  $BE_i$  のヘッダー情報の集合である。

#### 【0047】

一方、信号 S13 は、図 14 に示すように、コンテンツ暗号鍵  $AE_R$  で暗号化されたコンテンツであり、信号 S4 と同じものである。

#### 【0048】

復号鍵記憶装置 230 は、各再生装置 200 が保有する複数種類の復号鍵 (復

号鍵用復号鍵)  $BD_1, BD_2 \cdots BD_j \cdots BD_{M-1}, BD_M$ と、そのヘッダー情報Header (復号鍵 $BD_1$ ), Header (復号鍵 $BD_2$ ), ..., Header (復号鍵 $BD_j$ ), ..., Header (復号鍵 $BD_{M-1}$ ), Header (復号鍵 $BD_M$ ) を保存しておく装置である。ここでは、 $M$ 個保有しているとして説明する。

なお、復号鍵記憶装置 230 には、再生装置 200 が属する再生地域毎に割り当てられた 1 つ以上の地域別復号鍵の少なくとも 1 つと、各再生装置 200 毎に割り当てられた再生装置別復号鍵とが、少なくとも保存されている。

#### 【0049】

復号鍵記憶装置 230 に保存された各復号鍵 $BD_j$ は、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ の暗号化用の暗号鍵 $BE_i$ と、 $P = \text{Decryption}(\text{Encryption}(\text{任意のデータ } P, \text{暗号鍵 } BE_i), \text{復号鍵 } BD_j)$  の関係が成立するように設定されている。

また、上記関係の暗号鍵 $BE_i$ と復号鍵 $BD_j$ に付加されたヘッダーについて、Header (暗号鍵 $BE_i$ ) = Header (復号鍵 $BD_j$ ) の関係が成立するようにヘッダーの値が決められている。

#### 【0050】

復号鍵記憶装置 230 から出力される信号 S14 は、図 15 に示すように、復号鍵 $BD_1$  | 復号鍵 $BD_2$  | ... | 復号鍵 $BD_j$  | ... | 復号鍵 $BD_{M-1}$  | 復号鍵 $BD_M$ と、そのヘッダー情報Header (復号鍵 $BD_1$ ) | Header (復号鍵 $BD_2$ ) | ... | Header (復号鍵 $BD_j$ ) | ... | Header (復号鍵 $BD_{M-1}$ ) | Header (復号鍵 $BD_M$ ) とを備える。

#### 【0051】

コンテンツ復号鍵復号回路 240 は、信号 S12 と S14 とを入力とし、光ディスク 201 から読み込んだヘッダーHeader (暗号鍵 $BE_i$ ) と、再生装置 200 が保有するヘッダーHeader (復号鍵 $BD_j$ ) とが一致するか否かを調べ、一致したときは、復号鍵 $BD_j$ を用いて暗号化されたコンテンツ復号鍵 $AD_R = \text{Encryption}(\text{コンテンツ復号鍵 } AD_R, \text{暗号鍵 } BE_i)$  を復号する回路である。

つまり、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ を復号するアルゴリズムは、コンテンツ復号鍵 $AD_R = \text{Decryption}(\text{Encryption}(\text{コンテンツ復号鍵 } AD_R, \text{暗号鍵 } BE_i), \text{復号鍵 } BD_j)$  で表される。

この処理は、一致するヘッダーの組み合わせが見つかるまで各  $i, j$  の組合せ

について行われ、組合せが見つかってコンテンツ復号鍵 $AD_R$ を復号できた場合には、コンテンツ復号鍵復号回路240は、図16に示すような信号 $S15$ =コンテンツ復号鍵 $AD_R$ を出力する。一致する組合せが存在しない場合は、コンテンツ復号鍵復号回路240は、信号 $S15$ を出力できないため、再生装置200は現在読み込んでいる光ディスク201は再生不可能と判断し、すべての処理を終了する。

#### 【0052】

データ復号回路250は、信号 $S13$ と信号 $S15$ とを入力とし、信号 $S15$ を用いて信号 $S13$ を復号し、その結果であるDecryption (Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ ), コンテンツ復号鍵 $AD_R$ ) =コンテンツを、図17に示すような信号 $S16$ として出力する回路である。

デコーダ260は、入力された信号 $S16$ =コンテンツをデコードし、再生する回路である。例えば、再生装置200がテレビやディスプレイに接続されている場合には、再生されたコンテンツはテレビ等で出力されることになる。

#### 【0053】

##### [記録装置の動作]

次に、上記記録装置100におけるコンテンツ記録時の動作について説明する。

なお、具体的な動作を説明する前に、本実施形態におけるコンテンツの地域限定再生制御機能を有する鍵管理システムに関し、図18, 19を参照して説明する。

#### 【0054】

##### [地域限定再生制御機能付き鍵管理方式]

本方式では、鍵管理用の木を再生地域毎の部分木に分割し、各部分木に一つの再生地域を割り当てている。例えば、図18に示すように、4つの再生地域1~4が設けられている場合、各再生地域に対応して4つの部分木が設定される。

そして、各部分木のルートおよびリーフを含む各ノードには、暗号鍵 $BE_j$ とそれに対応する復号鍵 $BD_j$ が一つずつ割り当てられる。そして、各再生装置は、自身が割り当てられたリーフから部分木のルートに至るパス上に存在する復号鍵 $BD$



$j$ を予め保有している。

なお、秘密鍵方式のように、暗号鍵 $BE_i$ とそれに対応する復号鍵 $BD_j$ とが共通（同一）である場合には、暗号鍵 $BE_i$ 及び復号鍵 $BD_j$ を兼用する1つの鍵を各ノードに割り当てればよい。一方、公開鍵方式のように、暗号鍵 $BE_i$ とそれに対応する復号鍵 $BD_j$ とが異なる場合には、暗号鍵 $BE_i$ 及び復号鍵 $BD_j$ の2種類の鍵を各ノードに割り当てればよい。なお、図18, 19では、部分木上には復号鍵 $BD_j$ のみを表示し、暗号鍵 $BE_i$ を省略している。

#### 【0055】

ここで、各部分木のルートに割り当てられる暗号鍵 $BE_4 \sim BE_7$ および復号鍵 $BD_4 \sim BD_7$ は、各再生地域に含まれるすべての再生装置に共通するため、無効化された再生装置が存在しない初期状態で、再生地域を特定するための地域別暗号鍵、復号鍵として機能する。

一方、各部分木のリーフに割り当てられる暗号鍵 $BE_{16} \sim BE_{31}$ および復号鍵 $BD_{16} \sim BD_{31}$ は、各再生装置1～16で異なるため、再生装置を特定するための再生装置別暗号鍵、復号鍵として機能する。

但し、各暗号鍵 $BE_{16} \sim BE_{31}$ および復号鍵 $BD_{16} \sim BD_{31}$ や、ルート及びリーフの間のノードにある各暗号鍵 $BE_8 \sim BE_{15}$ および復号鍵 $BD_8 \sim BD_{15}$ も、互いに同一なものがないユニークな鍵であることから、その鍵が特定できればその鍵が対応する再生地域も特定されるため、地域別暗号鍵、復号鍵としても機能する。要するに、地域別暗号鍵や地域別復号鍵とは、その鍵に基づいて対応する再生地域が特定できるものであればよい。

#### 【0056】

図18の例では、木構造として完全二分木構造が採用されている。そして、再生装置の総数は16、再生地域数は4、各再生地域に属する再生装置数は4、各再生装置が保有しておく復号鍵 $BD_j$ は3つになる。例えば、再生地域1に所属する再生装置4は、丸で囲まれた3つの復号鍵 $BD_4, BD_9, BD_{19}$ を保有している。

これらの各鍵は、各ノード毎に異なるものが割り当てられており、同一の再生地域に属する再生装置間（例えば再生装置1, 2間）では、共通する復号鍵（例えば復号鍵 $BD_4, BD_8$ ）を保有するが、再生地域が異なる再生装置間（例えば再生

装置 1, 5 間) では、共通する復号鍵を保有することがないように設定されている。

なお、再生装置の総数を  $N$ 、再生地域数を  $R$ 、各再生地域には同数の再生装置が存在すると仮定すれば、再生装置が保有する復号鍵  $BD_j$  の数は  $\log_2(N/R)+1$  になる。

#### 【0057】

そして、例えば、再生地域 1 のみで再生可能なメディア 301 を作成する場合には、コンテンツ暗号鍵  $AE_{R1}$  で暗号化されたコンテンツ = Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵  $AE_{R1}$ ) と、再生地域 1 のルートにある暗号鍵  $BE_4$  で暗号化されたコンテンツ復号鍵  $AD_{R1}$  = Encryption (コンテンツ復号鍵  $AD_{R1}$ , 暗号鍵  $BE_4$ ) とをメディア 301 に記録しておけばよい。

一方、再生装置 3, 4 のみで再生可能なメディア 302 を作成する場合には、コンテンツ暗号鍵  $AE_{R34}$  で暗号化されたコンテンツ = Encryption (コンテンツ, コンテンツ暗号鍵  $AE_{R34}$ ) と、再生地域 3, 4 のルートにある暗号鍵  $BE_6$ 、 $BE_7$  でそれぞれ暗号化されたコンテンツ復号鍵  $AD_{R34}$  = Encryption (コンテンツ復号鍵  $AD_{R34}$ , 暗号鍵  $BE_6$ ) | Encryption (コンテンツ復号鍵  $AD_{R34}$ , 暗号鍵  $BE_7$ ) とをメディア 302 に記録しておけばよい。

#### 【0058】

なお、各コンテンツ暗号鍵およびコンテンツ復号鍵のペアは、任意の再生地域の組合せについて一つずつ割り当てられている。すなわち、再生地域 1 のみに限定されるメディアには、再生地域 1 用のコンテンツ暗号鍵  $AE_{R1}$ 、コンテンツ復号鍵  $AD_{R1}$  が割り当てられている。一方で、再生地域 3, 4 のみに限定されるメディアには、再生地域 3, 4 の組み合わせ用のコンテンツ暗号鍵  $AE_{R34}$ 、コンテンツ復号鍵  $AD_{R34}$  が割り当てられている。

同様に、再生地域 2 のみ、3 のみ、4 のみや、再生地域 1, 2, 3, 4 用等の各再生地域の組合せに対応して、各コンテンツ暗号鍵およびコンテンツ復号鍵のペアが一つずつ割り当てられている。

#### 【0059】

ここで、ある再生地域に属する特定 (複数または単数) の再生装置を無効化し

たい場合には、無効化したい再生装置の属する部分木のみに対して無効化処理を行えばよい。例えば、再生装置 4 での再生を無効化したい場合には、図 19 に示すように、再生装置 4 以外の他の再生装置 1 ~ 3 のみがカバーされる部分木を構成し、その部分木の暗号鍵 BE<sub>8</sub>, BE<sub>18</sub> を用いて新たに設定 (更新) されたコンテンツ復号鍵 AD<sub>2R1</sub> を暗号化し、新たなメディア 303 に記録する。また、このコンテンツ復号鍵 AD<sub>2R1</sub> に対応するコンテンツ暗号鍵 AE<sub>2R1</sub> でコンテンツを暗号化し、新たなメディア 303 に記録する。

これにより、再生装置 4 では、メディア 303 の暗号鍵 BE<sub>8</sub>, BE<sub>18</sub> に対応する復号鍵を保有していないため、メディア 303 のコンテンツ復号鍵 AD<sub>2R1</sub> を復号することができず、このためコンテンツも復号再生することができない。また、復号鍵 BD<sub>4</sub>, BD<sub>9</sub>, BD<sub>19</sub> のいずれかが漏洩しても、その漏洩した鍵ではメディア 303 は再生できないので、著作権者が保護される。

#### 【0060】

この際、コンテンツ復号鍵 AD<sub>2R1</sub> およびコンテンツ暗号鍵 AE<sub>2R1</sub> も旧メディア 301 と異なるものとするので、仮にコンテンツ復号鍵 AD<sub>R1</sub> が漏洩していたとしても、新たなメディア 303 は再生することはできない。

すなわち、コンテンツ復号鍵およびコンテンツ暗号鍵は、新たに無効化すべき再生装置が生じた場合には、新しい鍵に更新された後に設定される。この結果、コンテンツ再生が許可された地域において再生が許可されている (無効化されていない) 再生装置の組合せによって異なるコンテンツ復号鍵およびコンテンツ暗号鍵が用いられることになる。従って、再生装置 4 だけでなく再生装置 1 も無効化された場合には、さらに新たなコンテンツ復号鍵 AD<sub>3R1</sub> およびコンテンツ暗号鍵 AE<sub>3R1</sub> が用いられる。なお、本実施形態では、各鍵の記号において添え字 R の右側に再生地域番号を示し、左側に鍵のバージョンを示している。

#### 【0061】

この方式の特徴として、再生が許可された地域毎やその地域の組み合わせ毎に異なるコンテンツ復号鍵 AD<sub>R</sub>、コンテンツ暗号鍵 AE<sub>R</sub> を用い、かつ再生装置の保有する復号鍵 BD<sub>j</sub> や対応する暗号鍵 BE<sub>i</sub> を管理する部分木が再生地域ごとに独立しているため、ある特定の再生地域のコンテンツ復号鍵 AD<sub>R</sub> や、その再生地域に属す

る再生装置の保有する復号鍵 $BD_j$ が漏洩しても、影響を受けるのはその再生地域での再生を許可しているメディアのみであり、他の再生地域で再生を許可しているメディアには何の影響も及ぼさない点がある。

図18, 19の例では、再生装置4の保有する鍵の漏洩の影響を受けるのは、再生地域1を含む再生地域で再生を許可しているメディア301のみである。

従って、再生地域3, 4限定のメディア302は、再生装置4の無効化の有無に関係なく、内容は全く同一のままでよい。

なお、本実施形態では、各再生装置毎に異なる復号鍵 $BD_j$ を割り当てており、メディア側に記録する暗号鍵 $BE_i$ を変更するだけで各再生装置の無効化を制御できるため、各再生装置1~16は、保有する鍵の漏洩の有無に関係なく、保有する復号鍵 $BD_j$ を何ら変更する必要がない。

#### 【0062】

##### [記録装置におけるコンテンツ記録手順]

次に、本実施形態の記録装置100におけるコンテンツ記録手順について、図20のフローチャートを参照して説明する。

記録装置100は、コンテンツを原盤101に記録する際に、まず、メディア再生許可地域の選択を促す(ステップST1)。この選択は、通常、メディアを作成するコンテンツ提供者(著作権者)等が指示、入力することで行われる。

メディア再生許可地域が選択されて記録装置100がその選択情報を取得すると、コンテンツ暗号鍵入力回路130および復号鍵入力回路120は、再生対象となる地域の組み合わせに対応したコンテンツ暗号鍵 $AE_R$ 、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ を選択(選定)する(ステップST2)。例えば、図18の例では、再生地域3, 4が選択されると、その組合せに対応するコンテンツ暗号鍵 $AE_{R34}$ 、コンテンツ復号鍵 $AD_{R34}$ が選択される。

この選択された各鍵は、信号S3, S4としてデータ暗号化回路140、コンテンツ復号鍵暗号化回路160にそれぞれ出力される。

#### 【0063】

次に、鍵暗号鍵入力回路150は、再生許可地域内において対象メディアの再生を許可する再生装置の選択を促す(ステップST3)。この選択も、通常は、

コンテンツ提供者が行うものであり、例えば、記録装置 100 に設けられたディスプレイ等の表示装置（出力装置）とキーボード等の入力装置を用いて、再生許可地域内のすべての再生装置の選択や、特定の再生装置の選択を指示すればよい。なお、復号鍵  $BD_j$  が漏洩した再生装置を特定する情報を記憶しておき、復号鍵  $BD_j$  が漏洩した再生装置以外という選択肢を用意し、利用者がそれ以外の再生装置を容易に選択できるような構成を採用してもよい。

#### 【0064】

再生地域と再生装置が選択されると、鍵暗号鍵入力回路 150 は、復号鍵  $BD_j$  を選択して所定の復号鍵  $BD_j$  の集合を作成する（ステップ S T 4）。具体的には、選択されたすべての再生装置は、前記集合の中の少なくとも一つの復号鍵  $BD_j$  を保有し、選択されなかった（再生が許可されていない）再生装置は前記集合の復号鍵  $BD_j$  を一つも保有していないような復号鍵  $BD_j$  の集合のうち、その鍵の数が最小となるような集合を選定する。

また、鍵暗号鍵入力回路 150 は、復号鍵  $BD_j$  の選択に伴い、選択された復号鍵  $BD_j$  に対応する暗号鍵  $BE_i$  も選択する（ステップ S T 4）。

そして、鍵暗号鍵入力回路 150 は、選択された暗号鍵  $BE_i$  を信号 S 5 としてコンテンツ復号鍵暗号化回路 160 に出力する。

#### 【0065】

コンテンツ復号鍵暗号化回路 160 は、信号 S 2, S 5 を受け取ると、信号 S 2 = コンテンツ復号鍵  $AD_R$  を、信号 S 5 = 選択されたすべての暗号鍵  $BE_i$  を用いて暗号化し、その暗号化されたデータ = Encryption（コンテンツ復号鍵  $AD_R$ , 暗号鍵  $BE_i$ ）および各暗号鍵  $BE_i$  のヘッダー情報からなる信号 S 6 をエラー訂正回路 170 に出力する（ステップ S T 5）。

#### 【0066】

また、データ暗号化回路 140 は、信号 S 1 と信号 S 3 とを受け取ると、信号 S 1 = コンテンツを、信号 S 3 = コンテンツ暗号鍵  $AE_R$  を用いて暗号化し、その暗号化されたデータ = Encryption（コンテンツ, コンテンツ暗号鍵  $AE_R$ ）を信号 S 4 としてエラー訂正回路 170 に出力する（ステップ S T 6）。

#### 【0067】

エラー訂正回路170は、信号S4, S6を受け取ると、各信号S4, S6を結合するとともに、エラー訂正符号を付加し、信号S7としてメディア記録手段180に出力する(ステップST7)。

メディア記録手段180は、受け取った信号S7を記録メディアである原盤101に記録する(ステップST8)。

以上のステップST1~ST8によって、所定の再生地域および再生装置でのみ再生可能なメディア(またはその原盤)が生産される。

#### 【0068】

##### [再生装置におけるコンテンツ再生手順]

次に、前記記録装置100で作成されたメディアを再生装置200で再生する場合の手順について、図21のフローチャートを参照して説明する。

再生装置200は、記録メディアである光ディスク201がセットされると、情報読取手段210により光ディスク201の情報を読み取り、その情報を信号S11としてエラー訂正回路220に出力する(ステップST11)。

#### 【0069】

エラー訂正回路220は、信号S11を受け取ると、エラー訂正処理を行い、信号S12=Header(暗号鍵BE<sub>i</sub>) | Encryption(コンテンツ復号鍵AD<sub>R</sub>, 暗号鍵BE<sub>i</sub>)と、信号S13=Encryption(コンテンツ, コンテンツ暗号鍵AE<sub>R</sub>)とを、コンテンツ復号鍵復号回路240、データ復号回路250にそれぞれ出力する(ステップST12)。

#### 【0070】

コンテンツ復号鍵復号回路240は、信号S12のHeader(暗号鍵BE<sub>i</sub>)と、復号鍵記憶装置230に記憶されているM個の復号鍵BD<sub>j</sub>のHeader(復号鍵BD<sub>j</sub>)とを比較し、一致するものがあるか否かを調べる(ステップST13)。

#### 【0071】

ここで、一致した場合(Yesの場合)には、コンテンツ復号鍵復号回路240は、復号鍵記憶装置230に記憶されている復号鍵BD<sub>j</sub>を用いて、コンテンツ復号鍵AD<sub>R</sub>を復号し、その鍵を信号S15としてデータ復号回路250に出力する(ステップST14)。

データ復号回路 250 は、信号 S15 を受け取ると、そのコンテンツ復号鍵  $AD_R$  を用いて、コンテンツを復号し、そのコンテンツを信号 S16 としてデコーダ 260 に出力する (ステップ ST15)。

#### 【0072】

デコーダ 260 は、信号 S16 を受け取ると、そのコンテンツを再生 (デコード) する (ステップ ST16)。コンテンツの再生が完了すれば、再生装置 200 での再生処理も終了する (ステップ ST17)。

#### 【0073】

一方、ステップ ST13 において、一致するものがない場合 (No の場合) には、その光ディスク 201 は、その再生装置 200 では再生が許可されていないことになるため、コンテンツを再生することなく処理を終了する (ステップ ST17)。

#### 【0074】

##### [実施形態の効果]

本実施形態においては、コンテンツを再生が許可された地域の組み合わせ毎に異なるコンテンツ暗号鍵  $AE_R$  で暗号化し、それを復号するためのコンテンツ復号鍵  $AD_R$  をさらに複数の暗号鍵  $BE_i$  で暗号化しているので、再生を許可する再生装置のみが保有する復号鍵  $BD_j$  に対応する暗号鍵  $BE_i$  を用いてコンテンツ復号鍵  $AD_R$  を暗号化して記録メディアに記録しておくことで、コンテンツを再生できる再生装置を制限することができる。

そして、この暗号鍵  $BE_i$  および復号鍵  $BD_j$  を、予め設定された地域毎に異なるように設定しているので、再生を許可する地域に設定された暗号鍵  $BE_i$  のみを用いることで、リージョンコードを用いずに、地域限定の再生制御を行うことができる。

さらに、暗号鍵  $BE_i$  を適宜設定することで、再生許可された地域にある再生装置であっても個別に再生を制限することもできる。

このため、リージョンコードのみによって再生制御を行っている従来の方式に比べて、コンテンツの著作権保護の観点からは、はるかに高い安全性を実現することができる。

## 【0075】

また、再生が許可された地域毎やその地域の組み合わせ毎に異なるコンテンツ復号鍵 $AD_R$ 、コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ を用い、かつ再生装置の保有する復号鍵 $BD_j$ や対応する暗号鍵 $BE_i$ を管理する部分木が再生地域ごとに独立しているため、ある特定の再生地域のコンテンツ復号鍵 $AD_R$ や、その再生地域に属する再生装置の保有する復号鍵 $BD_j$ が漏洩しても、他の再生地域で再生を許可しているメディアや再生装置には何の影響も及ぼさない。このため、従来の文献1, 2のように、再生地域ごとに分割されていない木構造を採用しており、かつコンテンツ暗号鍵、コンテンツ復号鍵も再生許可されている地域ごとに異なるものとしていない場合に比べても、鍵の漏洩対策を非常に簡単に行うことができる。

## 【0076】

コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ と、暗号鍵 $BE_i$ という2種類の暗号鍵を用いることにより、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ の漏洩対策として再生装置側の復号鍵等の変更を全く必要としないで、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ を更新することができる。

従って、仮にコンテンツ復号鍵 $AD_R$ が漏洩しても、新しいコンテンツ復号鍵 $AD_2$ を用いて新たなメディアを作成するだけで対応でき、再生装置側の復号鍵 $BD_j$ は全く変更する必要がない。このため、再生装置側も変更する場合に比べて、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ の漏洩対策を簡単に行え、著作権保護の実効を図ることができる。

## 【0077】

また、ある再生装置の復号鍵 $BD_j$ が漏洩した場合も、メディア側の記録を変更するだけで、対象再生地域のすべての再生装置に対して特定の再生装置の持つ復号鍵 $BD_j$ のみを無効化することができるので、再生装置側の変更を全く必要としないで再生可能とする復号鍵 $BD_j$ を更新することができる。

このように、ユーザー側にある再生装置の変更が不要であり、コンテンツ供給側のみで漏洩対策を行うことができるので、非常に効率的にかつ迅速にコンテンツの保護を図ることができる。

## 【0078】

本実施形態では、リージョンコードを用いずに、木構造を改良した鍵管理方式



で地域限定再生制御を実現しているので、コピープロテクションのために木構造を用いた鍵管理方式を用いているシステムに対しては、本方式の地域限定再生制御を加える場合、メディア側および再生装置側のいずれにも余分に追加しなければならない装置が全く無く、極めて簡単にかつ低コストで導入することができる。

すなわち、木構造の鍵管理方式によるコピープロテクションシステムと、リージョンコード等のフラグによる地域限定再生制御を併用する場合には、メディア側には鍵情報の他にフラグを追加しなければならず、かつ再生装置側には鍵情報の処理手段の他に、フラグを識別し処理する手段を設けなければならない。これに対し、本実施形態では、メディア側には鍵情報のみを記録すればよく、フラグを追加する必要がなく、再生装置側にもフラグを処理する手段を設ける必要がないため、回路等の構成を簡易化できてコストも低減することができる。その上、従来のフラグを用いた場合と同様の地域限定再生制御を行えたとともに、鍵管理方式に応じたコピープロテクションシステムも実現でき、従来と同等以上の著作権保護機能を実現することができる。

#### 【0079】

予め設定された再生地域ごとに木構造を分割しているので、再生装置側が予め保有しておく復号鍵 $BD_j$ の数を減らすことができる。すなわち、図1、2に示す従来の鍵管理構造では、再生装置が $N$ 台ある場合、各再生装置は、 $\log_2 N + 1$ の復号鍵を保有することになる。一方で、本実施形態では、再生地域が $R$ 個であれば、各再生装置が保有する復号鍵 $BD_j$ は、 $\log_2 (N/R) + 1$ に減少できる。従って、各再生装置200における復号鍵記憶装置230の記憶容量も小さくすることができ、その分、コストも低減することができる。

#### 【0080】

再生を同時に許可する再生地域数によっては、メディアに記録しておく暗号化されたコンテンツ復号鍵 $AD_R = \text{Encryption}$  (コンテンツ復号鍵 $AD_R$ , 暗号鍵 $BE_i$ ) のデータ量の上限を従来に比べて減らすことができる。

すなわち、メディアに記録される暗号化されたコンテンツ復号鍵 $AD_R = \text{Encryption}$  (コンテンツ復号鍵 $AD_R$ , 暗号鍵 $BE_i$ ) の数の上限は、図1、2に示すような

従来のComplete Subtree Method を用いた場合、無効化したい再生装置の数を  $r$ 、再生装置の総数を  $N$  とすると、 $r \log_2(N/r)$  で表される。本方式では、再生地域ごとに独立してComplete Subtree Method を用いていることになるため、同時に再生を許可したい再生地域が 1 つの場合には、再生装置数が  $N$  から  $N/R$  ( $R$  は再生地域の総数) に減少したものと見なすことができる。このため、メディアに記録されるコンテンツ復号鍵  $AD_R$  の数の上限は、 $r \log_2(N/(Rr))$  となり、従来に比べて明らかに小さくすることができる。

#### 【0081】

一方、同時に再生を許可したい再生地域が複数存在する場合は、初期状態（対象再生地域において再生装置を無効化していない状態）において、対象再生地域のすべてのルートに割り当てられた暗号鍵  $BE_i$  でコンテンツ復号鍵  $AD_R$  を暗号化し、メディアに記録しておかなければならない。この分のオーバーヘッドにより、各メディアに記録されるコンテンツ復号鍵  $AD_R$  の数の上限は必ず減少する訳ではない。しかしながら、通常は、同時に再生を許可する再生地域数の増加によるオーバーヘッドに比べて、無効化したい再生装置数の増加によるオーバーヘッドのほうがはるかに多いため、通常の使用ではその増加は殆ど無視でき、実際にはコンテンツ復号鍵  $AD_R$  を減少できる。

#### 【0082】

メディアに記録しておく暗号化されたコンテンツ復号鍵  $AD_R$  のデータ量を一定とすると、無効化することができる再生装置の上限を増やすことができ、より多くの再生装置を無効化することができる。

#### 【0083】

メディアには、復号鍵用暗号鍵の種類を示すヘッダー情報も記憶しているので、各再生装置では、ヘッダー情報を参照することで、各再生装置が有する復号鍵用復号鍵で復号できるのかを容易にかつ迅速に判断でき、復号処理を高速化することができる。

#### 【0084】

##### [第2実施形態]

次に、本発明の第2実施形態について、図22を参照して説明する。

第2実施形態は、第1実施形態とは、1つの地域に複数の木構造を設けている点のみが異なるものであり、記録装置100や再生装置200等、その他の構成は第1実施形態と同じであるため、それらの構成に関する説明は省略し、鍵管理方式のみ説明する。

#### 【0085】

本実施形態では、再生地域1には、2つの木構造が設けられている。各部分木のルートおよびリーフを含む各ノードには、前記第1実施形態と同様に、暗号鍵 $BE_i$ とそれに対応する復号鍵 $BD_j$ が一つずつ割り当てられている。そして、各再生装置は、自身が割り当てられたリーフから部分木のルートに至るパス上に存在する復号鍵 $BD_j$ を予め保有している。

なお、各暗号鍵 $BE_i$ 、復号鍵 $BD_j$ は前記第1実施形態と同じく他の各ノードに割り当てられた各暗号鍵 $BE_i$ 、復号鍵 $BD_j$ と異なるユニークな鍵であり、各暗号鍵 $BE_i$ 同士や復号鍵 $BD_j$ 同士で同一の鍵は存在しないように設定されている。従って、再生地域1の2つの木構造の各ノードに設定された鍵同士も互いに異なる鍵とされている。

このため、再生地域1における地域別暗号鍵、復号鍵は、再生地域1の2つの部分木のルートに割り当てられた暗号鍵 $BE_4$ 、 $BE_5$ および復号鍵 $BD_4$ 、 $BD_5$ の2種類の鍵を少なくとも含んでいる。従って、再生地域1用のメディア304には、各暗号鍵 $BE_4$ 、 $BE_5$ で暗号化されたコンテンツ復号鍵 $AD_{R1}$ が記録されている。

#### 【0086】

この再生地域1における複数の木構造の割り当て方法は、例えば、各再生地域が現在のリージョンコードに対応する範囲で設定されている場合には、リージョンコード内の地域をより細かく設定したり、再生装置のメーカー毎に設定するなど、実施にあたって適宜設定すればよい。

なお、再生地域1においては、2つの部分木を設けていたが、3つ以上の部分木を設けてもよい。また、他の再生地域2～4においても、2つ以上の部分木を設けてもよい。要するに、各再生地域1～4には、1つ以上の部分木（木構造）が設定されて鍵が管理されていればよい。

#### 【0087】

## 〔第2実施形態の効果〕

このような第2実施形態においても、前記第1実施形態と同じ作用効果を奏することができる。

さらに、再生地域1のように、1つの再生地域において複数の木構造（部分木）を設定すれば、その再生地域内に設けられた再生装置の台数が多くなった場合でも、木構造の階層を少なくでき、鍵管理を容易に行うことができる。特に、1つの再生地域1内に、より狭い地域、例えば、国毎、都道府県毎などで部分木を分けたり、再生装置のメーカー毎に分けるなどすることで、鍵管理を行いやすくするため、使い勝手のよい鍵管理方式を提供することができる。

## 【0088】

## 〔第3実施形態〕

次に、本発明の第3実施形態について、図23～25を参照して説明する。

第3実施形態は、第1実施形態とは、鍵管理方式が異なるものであり、記録装置100等のその他の構成は第1実施形態と同じであるため、その構成に関する説明は省略し、鍵管理方式のみ説明する。

## 【0089】

本実施形態の鍵管理方式は、前記文献2の木構造パターン分割方式を応用したものである。木構造パターン分割方式は、前記文献2に記載されているように、木構造におけるノードの位置する各層（レイヤ）の各ノードに、そのノードの1層下のレイヤのノードの無効化パターン毎に鍵を割り当てたものである。

すなわち、図23、24に示すように、各再生地域のルート（レイヤ0）には、その下位レイヤ（レイヤ1）の各ノード（ノード0～3）を無効化するパターンに対応する各鍵「0-0K0000～0-0K1110」が設定されている。なお、図24に示すように「K」の左側の数字は、「レイヤ番号－相対ノード番号」を示し、右側の4桁の数字は「ノード無効化パターン」を示す。ノード無効化パターンは、各桁が各ノード0～3に対応しており、無効化するノードに対応する桁は「1」で示されている。本実施形態では、4分木の木構造を用いているので、ノード無効化パターンも4桁（4ビット）であるが、3分木の木構造であれば3桁（3ビット）で表される。なお、「0-0K1111」はすべてのノードを無効化した場合を表す

が、この場合は再生させるための鍵を設定する必要はないため、その鍵は設けられていない。

#### 【0090】

この無効化パターンに対応して異なる鍵を割り当てる考え方を、各レイヤのノード毎に再帰的に適用することで、各無効化パターンに対応する鍵が割り当てられている。なお、レイヤ1以下では、すべてのノードを有効化する鍵は「1-0K0000」等で表されるが、このような鍵は、その上のレイヤにおいてレイヤ1のノードを有効化すればよいため、設けられていない。また、すべてのノードを無効化する鍵もルートの場合と同じ理由で設けられていない。

#### 【0091】

そして、各再生装置は、自らが有効とされている、つまり無効化されていないパターンに対応する鍵を所有している。例えば、図24において、再生装置4は、レイヤ0の鍵のうち、自らが所属するレイヤ1のノード0が有効化されている鍵「0-0K0\*\*\*」つまり4桁のパターン部分で最も左側の桁（レイヤ1のノード0に対応する桁）が有効を示す「0」である8個の鍵（図24では黒枠で囲まれた鍵）と、レイヤ1のノード0に設定された鍵のうち、再生装置4が有効化されている鍵「1-0K\*\*\*0」つまり4桁のパターン部分で最も右側の桁が「0」である7個の鍵（同じく黒枠で囲まれた鍵）を所有している。

#### 【0092】

このように設定された木構造パターン分割方式では、再生装置を無効化するには、その再生装置を無効化するパターンの鍵を選択し、その鍵を利用してコンテンツ復号鍵を暗号化すればよい。例えば、図25に示すように、再生装置4, 7を無効化する場合、レイヤ0からは再生装置9～16のみを有効化するパターンに対応する鍵「0-0K1100」を選択し、レイヤ1では、ノード0, 1において、再生装置4, 7のみを無効化するパターンに対応する鍵「1-0K0001」、「1-1K0010」を選択する。

これらの鍵でコンテンツ復号鍵ADを暗号化してメディアに記録すれば、再生装置9～16は、鍵「0-0K1100」に対応する復号鍵BDを備えているので、その鍵BDを用いてコンテンツ復号鍵ADを復号し、コンテンツを復号できる。また、再生装

置 1～3, 5, 6, 8 は、この鍵「0-0K1100」では無効化されているためコンテンツを復号できないが、鍵「1-0K0001」、「1-1K0010」に対応する復号鍵BDを備えているので、それらの鍵BDを用いてコンテンツ復号鍵ADを復号し、コンテンツを復号できる。

#### 【0093】

本実施形態では、図 23 に示すように、このような木構造（部分木）を各再生地域ごとに独立して設けており、各パターンに対応する鍵はユニークな鍵とされている。従って、いずれかの鍵に基づいて再生地域も特定できるため、これらの各鍵は地域別暗号鍵、復号鍵としても機能する。

なお、第 2 実施形態と同様に、各再生地域には 2 つ以上の木構造（部分木）を設定してもよい。

#### 【0094】

##### [第 3 実施形態の効果]

このような第 3 実施形態においても、再生が許可された地域毎やその地域の組み合わせ毎に異なるコンテンツ復号鍵AD、コンテンツ暗号鍵AEを用い、かつ再生装置の保有する復号鍵や対応する暗号鍵を管理する部分木が再生地域ごとに独立しているため、ある特定の再生地域のコンテンツ復号鍵ADや、その再生地域に属する再生装置の保有する復号鍵が漏洩しても、他の再生地域で再生を許可しているメディアや再生装置には何の影響も及ぼさないようにできるなど、前記第 1, 2 実施形態と同様の作用効果を奏することができる。

#### 【0095】

さらに、鍵管理方式に木構造パターン分割方式を採用したので、再生装置を無効化する際に、メディア側に記録する鍵の量を前記各実施形態に比べて少なくすることができる。すなわち、無効化する場合には、無効化される再生装置からルートに至る各ノードにおいては、対応するパターンに応じた 1 つの鍵を選択すればよいので、無効化する再生装置が増えても、メディアに記録する鍵の数の増加を抑えることができる。従って、メディアにおける鍵を記録する領域を小さくでき、その分、コンテンツの記録量を大きくすることができる。

#### 【0096】

## 〔第4実施形態〕

次に、本発明の第4実施形態について、図26を参照して説明する。

前記各実施形態では、コンテンツデータをコンテンツ暗号鍵で直接暗号化し、この暗号化されたデータをコンテンツ復号鍵で直接復号していたが、第4実施形態の記録再生システムでは、コンテンツデータをコンテンツ暗号鍵を用いて間接的に暗号化し、この暗号化されたデータをコンテンツ復号鍵を用いて間接的に復号したものである。

## 【0097】

本実施形態では、記録装置500は、コンテンツS31のタイトル毎に設定されるタイトル鍵S32を設定して出力するタイトル鍵設定回路510と、一方向性関数回路520と、コンテンツ暗号回路530とを備える。一方向性関数回路520は、コンテンツS31の一部のデータS33と前記タイトル鍵S32とが入力され、所定の値（データ）S34を出力する。なお、一方向性関数回路520では、出力値から入力値は容易に求めることができない一方向関数を用いた回路である。

そして、コンテンツ暗号回路530は、前記一方向性関数回路520から出力された値（データ）S34を暗号鍵とし、コンテンツS31を暗号化し、コンテンツ暗号データS35を出力する。

## 【0098】

また、鍵管理センター600は、コンテンツ鍵入力回路610と、タイトル鍵暗号化回路620と、復号鍵用暗号鍵入力回路630と、コンテンツ鍵暗号化回路640とを備える。

タイトル鍵暗号化回路620は、コンテンツ再生地域に応じてコンテンツ鍵入力回路610で入力されたコンテンツ鍵（コンテンツ暗号鍵）S41を用い、前記タイトル鍵S32を暗号化し、タイトル鍵暗号化データS42を出力する。

さらに、鍵管理センター600のコンテンツ鍵暗号化回路640は、鍵管理センター600の復号鍵用暗号鍵入力回路630でコンテンツの再生地域および再生が許可されている再生装置に応じて入力された復号鍵用暗号鍵S43を用い、前記コンテンツ鍵（ここではコンテンツ復号鍵として機能する）S41を暗号化

し、コンテンツ鍵暗号データ S 4 4 を出力する。

そして、コンテンツ暗号データ S 3 5、コンテンツの一部データであるタイトル鍵変換データ S 3 3、タイトル鍵暗号データ S 4 2、コンテンツ鍵暗号データ S 4 4 は、光ディスク 5 0 1 やその原盤に記録される。

#### 【0099】

一方、再生装置 7 0 0 は、復号鍵記憶装置 7 1 0、コンテンツ鍵復号回路 7 2 0、タイトル鍵復号回路 7 3 0、一方向性関数回路 7 4 0、コンテンツ復号回路 7 5 0 を備えている。

復号鍵記憶装置 7 1 0 は、その再生装置 7 0 0 に対応する復号鍵用復号鍵 S 5 1 を記憶している。そして、光ディスク 5 0 1 を読み込むと、コンテンツ鍵復号回路 7 2 0 は、読み込んだコンテンツ鍵暗号データ S 4 4 を前記復号鍵用復号鍵 S 5 1 を用いて復号する。この際、前記復号鍵用暗号鍵 S 4 3 が再生を許可している再生装置 7 0 0 であれば、コンテンツ鍵復号回路 7 2 0 での復号に成功するが、許可されていない再生装置 7 0 0 では、前記復号鍵用暗号鍵 S 4 3 に対応する復号鍵用復号鍵 S 5 1 を備えていないため、その復号に失敗し、コンテンツも復号することができない。

#### 【0100】

コンテンツ鍵復号回路 7 2 0 は、復号に成功するとコンテンツ鍵データ S 5 2 を出力する。このコンテンツ鍵データ S 5 2 は、タイトル鍵復号回路 7 3 0 で復号鍵として用いられ、タイトル鍵 S 5 3 が復号される。

この復号されたタイトル鍵 S 5 3 と、タイトル鍵転換データ S 3 3 とは、前記一方向性関数回路 5 2 0 と同一の一方向性関数回路 7 4 0 に入力され、前記値 S 3 4 と同じ値 S 5 4 が出力される。

そして、コンテンツ復号回路 7 5 0 では、この値 S 5 4 を用いてコンテンツ暗号データ S 3 5 を復号し、コンテンツを出力する。

#### 【0101】

##### [第4実施形態の効果]

このような本実施形態によれば、コンテンツ暗号鍵で直接コンテンツを暗号化せずに、タイトル鍵や一方向性関数回路 5 2 0 を介して間接的に暗号化している



ため、タイトル鍵を変更することで容易にコンテンツ暗号データも変更でき、より著作権保護機能を強化することができる。特に、再生地域別に設定されるコンテンツ鍵を変更しなくても、タイトル鍵のみを変更することでコンテンツ暗号データを異なるものにできるため、コンテンツの種類毎にタイトル鍵を変更することなども頻繁に行うことができ、著作権保護機能をより一層強化できる。

#### 【0102】

なお、鍵管理センター600は、独立した組織として設けられていてもよいが、記録装置500側つまりコンテンツを有する著作権者や光ディスク501を製造する製造会社等に組み込まれていてもよい。

#### 【0103】

##### 〔実施形態の変形〕

なお、本発明は、上述した実施形態に限定されるものではなく、本発明の目的を達成できる範囲で以下に示される変形をも含むものである。

#### 【0104】

例えば、復号鍵用暗号鍵および復号鍵用復号鍵の鍵管理方式としては、前記第1、2実施形態に示す鍵管理方式や前記第3実施形態に示す木構造パターン分割方式に限らず、例えば、上記文献1に記載された「The Subset Difference Method」等の他の鍵管理方式を用いてもよい。

また、鍵管理方式としては、必ずしも木構造を利用した鍵管理方式に限らず、他の方式を用いてもよい。例えば、各再生装置に設定された復号鍵用暗号鍵、復号鍵と、それらの各再生装置が属する再生地域との対応情報を予め用意しておき、再生許可された地域に所属する各再生装置の復号鍵用暗号鍵を用いて各コンテンツ復号鍵を暗号化するなど、他の鍵管理方式を用いてもよい。要するに、コンテンツ復号鍵を暗号化する復号鍵用暗号鍵およびそれに対応する復号鍵用復号鍵のペアが、少なくとも予め設定された地域毎に異なるものであればよい。

要するに、各再生装置を無効化するために、各再生装置に対応して設けられる復号鍵用暗号鍵および復号鍵用復号鍵の管理方式は、実施にあたって適宜選択することができ、少なくとも再生地域毎に異なる鍵として管理できるものであればよい。

但し、前記木構造を用いれば、無効化される再生装置の数に応じて使用する鍵の数も調整でき、特に無効化される再生装置が少ない初期段階では、使用する鍵の数を非常に少なくできるなど、鍵管理を容易に行うことができる。

#### 【0105】

また、記録装置100、500や再生装置200、700の構成は、前記各実施形態のものに限らない。要するに、記録装置は、コンテンツデータをコンテンツ暗号鍵を直接または間接的に利用して暗号化できればよく、再生装置はこの暗号化されたデータをコンテンツ復号鍵を直接または間接的に利用して復号化できるものであればよい。

要するに、本発明において、コンテンツ暗号鍵を利用してコンテンツを暗号化するとは、コンテンツ鍵を直接的または間接的に利用してコンテンツを暗号化することを意味する。同様に、前記暗号化されたコンテンツを復号化するために利用されるコンテンツ復号鍵とは、コンテンツに直接的または間接的に適用してコンテンツを復号化できるものを意味する。

#### 【0106】

また、前記実施形態では、コンテンツ暗号鍵およびコンテンツ復号鍵は、コンテンツの再生が許可された地域毎あるいはその再生が許可されている地域の組み合わせ毎に設定され、かつ新しく無効化する再生装置が生じた場合には、新たな鍵に更新していたが、再生許可地域に属し、かつ再生が許可されている再生装置の組み合わせに対応して設定してもよい。この場合も、各再生装置自体が再生地域毎に分かれているため、コンテンツ暗号鍵およびコンテンツ復号鍵は、少なくとも再生地域毎あるいはその組み合わせ毎に異なる鍵となる。このような場合は、図20のフローチャートとは異なり、再生地域および再生装置を指定後に、各コンテンツ暗号鍵、コンテンツ復号鍵および復号鍵暗号鍵が設定されることになる。

#### 【0107】

また、暗号化されたコンテンツやコンテンツ復号鍵を記録する記録メディアとしては、光ディスクに限らず、磁気ディスク、磁気テープ、メモリカード等の各種記憶メディアを利用してもよい。なお、記録装置100のメディア記録手段1

80や、再生装置200の情報読取手段210は、利用する記録メディアの種類に応じて適宜設定すればよい。

#### 【0108】

さらに、暗号化されたコンテンツやコンテンツ復号鍵は、情報配信装置であるコンテンツ配信用サーバに組み込まれた磁気ディスク等の記録メディアに記録されているものでもよい。このコンテンツ配信サーバに、記録メディアに記録された暗号化されたコンテンツ、コンテンツ復号鍵を配信する配信手段を設けることで、インターネットやLANなどを介してアクセスしてきた各再生装置200に対し、前記コンテンツおよびコンテンツ復号鍵の暗号化データを送信することができる。そして、各再生装置200は、この暗号化データを受信し、復号化して再生すればよい。

#### 【0109】

コンテンツ暗号鍵 $AE_R$ 、コンテンツ復号鍵 $AD_R$ は、再生が許可された再生地域毎やその組合せに応じて設定され、メディア301、303のように、同じ再生地域内で無効化する再生装置が生じて、再生許可する再生装置の組合せが異なる場合に、異なる鍵を用いるようにしていたが、許可された再生地域の組合せが同じであり、かつ再生許可する再生装置の組合せが同じ場合でも異なる鍵を用いてもよい。

#### 【0110】

配信されるコンテンツの種類としては、音楽データに限らず、映像やニュース等の文字情報などでもよく、顧客ニーズに応じて適宜設定すればよい。これらのコンテンツの種類は、コンテンツ配信事業を行う際に適宜設定すればよい。

#### 【0111】

記録装置100としては、各種ハードウェアを組み合わせた専用機に限らず、コンピュータのような汎用機に情報記録プログラムを組み込んで構成してもよい。特に、DVD-R等の書き込み可能なドライブを有するコンピュータに前記情報記録プログラムを組み込むことで記録装置100を構成すれば、少量の情報記録媒体を低コストで生産することができる。

#### 【0112】

再生装置 200 としては、DVD 再生機のような再生専用機に限らず、コンピュータのような汎用機に情報再生プログラムを組み込んで構成してもよい。

すなわち、再生装置 200 としては、例えば、無線や有線等の各種通信機能を有する携帯電話機、PDA（携帯情報端末）、オーディオ機器、車等に設けられるカーオーディオ機器等の各種の専用機や PC に代表される汎用機を利用できる。

なお、各プログラムを用いて記録装置 100 や再生装置 200 を構成するには、インターネット等の通信手段や、CD-ROM、メモリカード等の記録媒体を介してプログラムをコンピュータ等にインストールし、このインストールされたプログラムで CPU 等を動作させて実現させればよい。

#### 【0113】

コンテンツ再生の許可・不許可を制御するための再生地域としては、通常は、市町村、県、国、大陸別等の地理的に設定される区域によって区分けされるが、例えば、特定のメーカーの再生装置のみで再生可能に制御する場合のように、地理的以外の区分けで設定してもよい。

#### 【0114】

その他、本発明の実施の際の具体的な構造などは、本発明の目的を達成できる範囲で他の構造や手順でもよい。

#### 【図面の簡単な説明】

##### 【図 1】

本発明の従来技術における鍵管理方式を示す模式図である。

##### 【図 2】

本発明の従来技術における鍵管理方式を示す模式図である。

##### 【図 3】

本発明の実施形態における記録装置の構成を示すブロック図である。

##### 【図 4】

図 3 における信号 S1 のデータフォーマットを示す図である。

##### 【図 5】

図 3 における信号 S2 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 6】**

図 3 における信号 S 3 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 7】**

図 3 における信号 S 4 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 8】**

図 3 における信号 S 5 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 9】**

図 3 における信号 S 6 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 10】**

図 3 における信号 S 7 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 11】**

前記実施形態における再生装置の構成を示すブロック図である。

**【図 12】**

図 11 における信号 S 11 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 13】**

図 11 における信号 S 12 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 14】**

図 11 における信号 S 13 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 15】**

図 11 における信号 S 14 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 16】**

図 11 における信号 S 15 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 17】**

図 11 における信号 S 16 のデータフォーマットを示す図である。

**【図 18】**

前記実施形態における鍵管理方式を示す模式図である。

**【図 19】**

前記実施形態における鍵管理方式を示す模式図である。

**【図 20】**

前記実施形態の記録装置の処理手順を示すフローチャートである。

【図 2 1】

前記実施形態の再生装置の処理手順を示すフローチャートである。

【図 2 2】

本発明の第 2 実施形態における鍵管理方式を示す模式図である。

【図 2 3】

本発明の第 3 実施形態における鍵管理方式を示す模式図である。

【図 2 4】

第 3 実施形態における鍵管理方式を示す模式図である。

【図 2 5】

第 3 実施形態における鍵管理方式を示す模式図である。

【図 2 6】

本発明の第 4 実施形態における記録再生システムの構成を示すブロック図である。

【符号の説明】

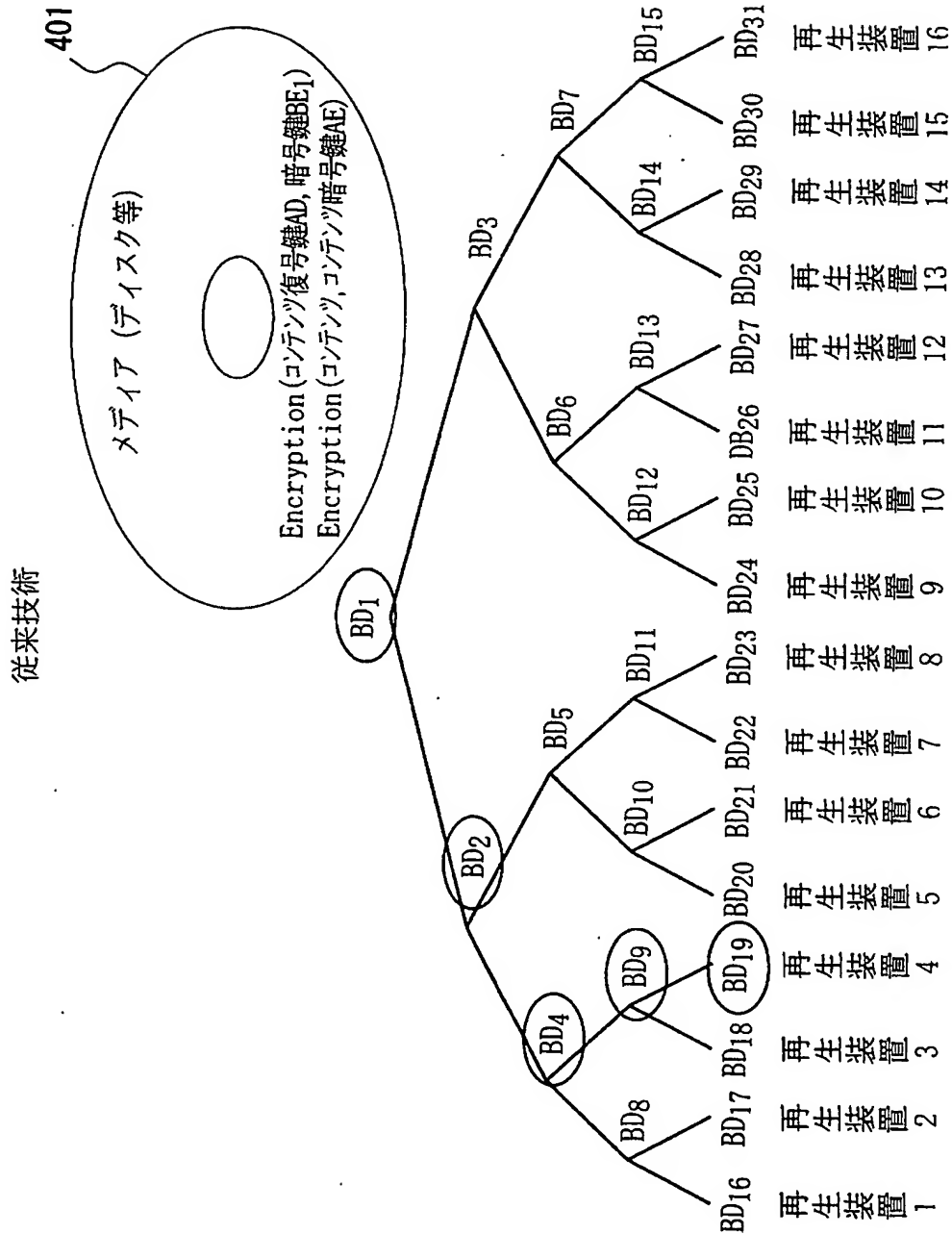
100, 500	記録装置
101	原盤
110	データ入力回路
120	コンテンツ復号鍵入力回路
130	コンテンツ暗号鍵入力回路
140	データ暗号化回路
150	鍵暗号鍵入力回路
160	コンテンツ復号鍵暗号化回路
170	エラー訂正回路
180	メディア記録手段
200, 700	再生装置
201	光ディスク
210	情報読取手段
220	エラー訂正回路

230	復号鍵記憶装置
240	コンテンツ復号鍵復号回路
250	データ復号回路
260	デコーダ
530	コンテンツ暗号回路
600	鍵管理センター
610	コンテンツ鍵入力回路
630	復号鍵用暗号鍵入力回路
640	コンテンツ鍵暗号化回路
720	コンテンツ鍵復号回路
750	コンテンツ復号回路

【書類名】

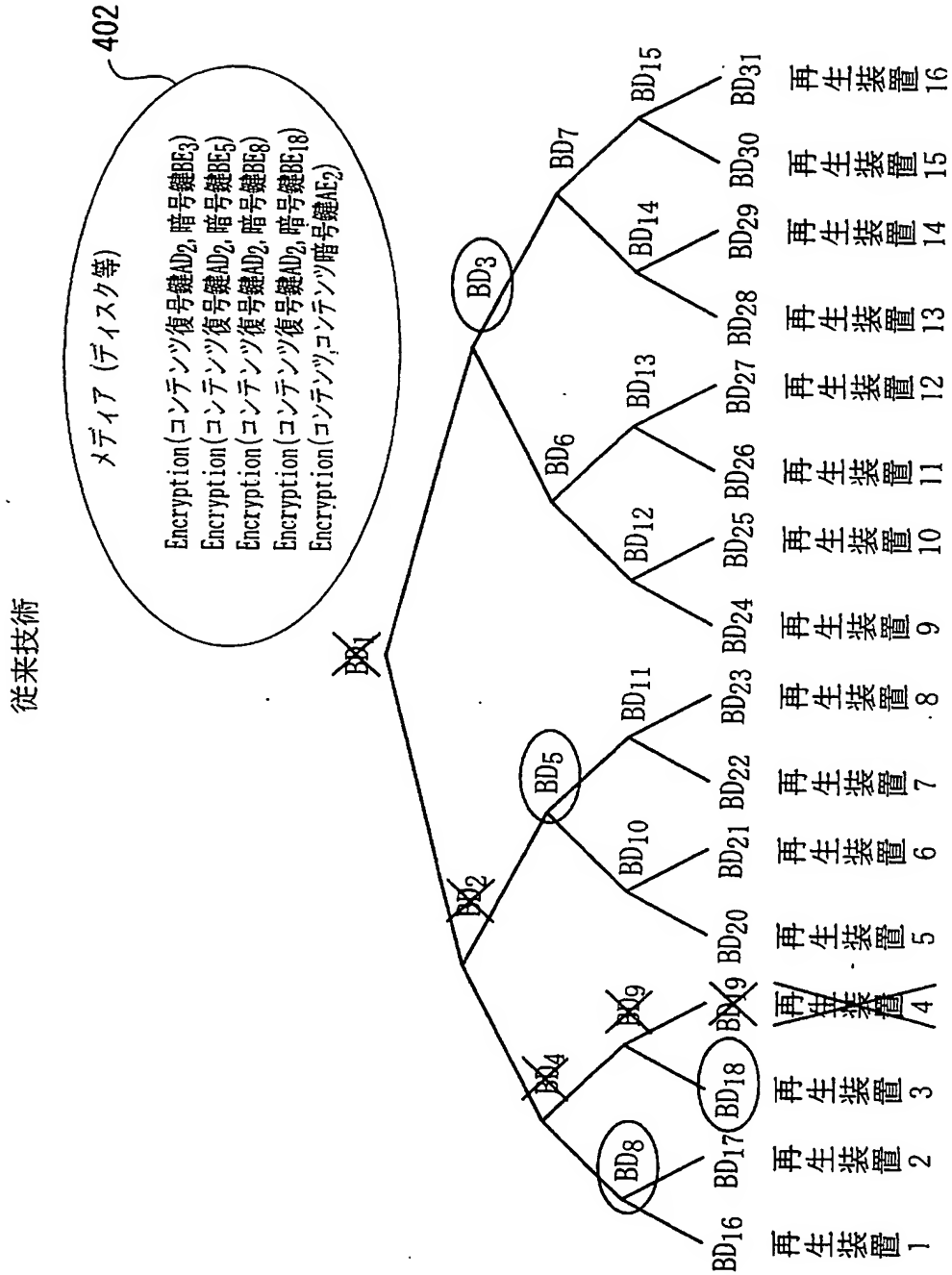
図面

【図 1】

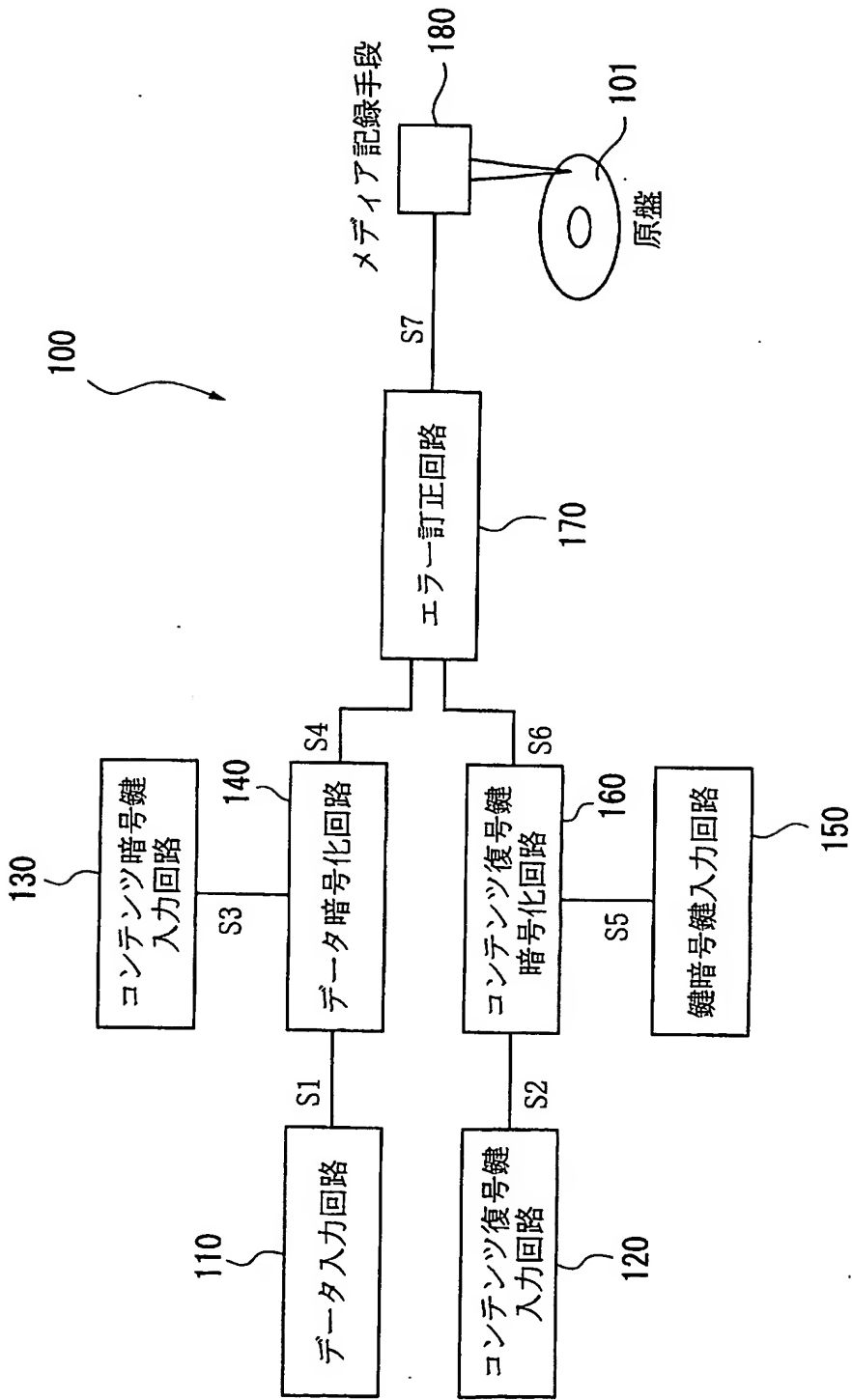




【図 2】



【図 3】



【図 4】

信号S1

コンテンツ

【図 5】

信号S2

コンテンツ復号鍵AD<sub>R</sub>

【図 6】

信号S3

コンテンツ暗号鍵AE<sub>R</sub>

【図 7】

信号S4

Encryption(コンテンツ, コンテンツ暗号鍵AE<sub>R</sub>)

【図 8】

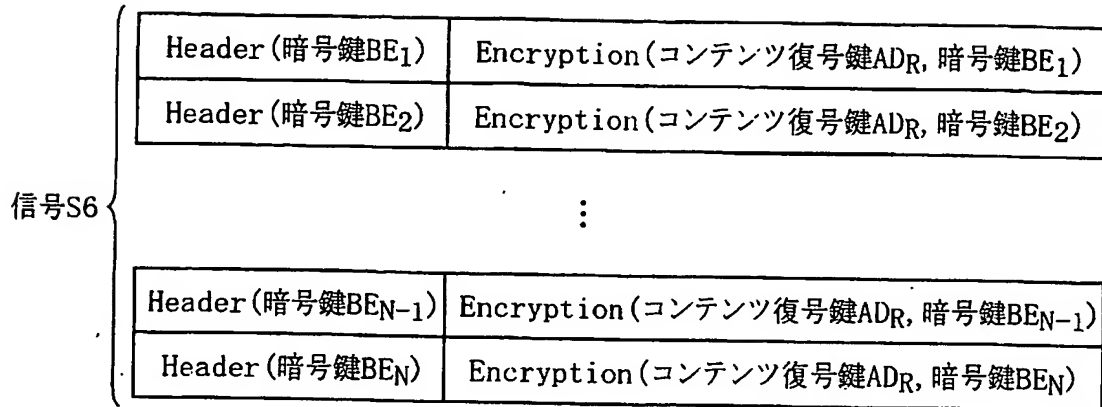
信号S5

暗号鍵BE<sub>1</sub>暗号鍵BE<sub>2</sub>

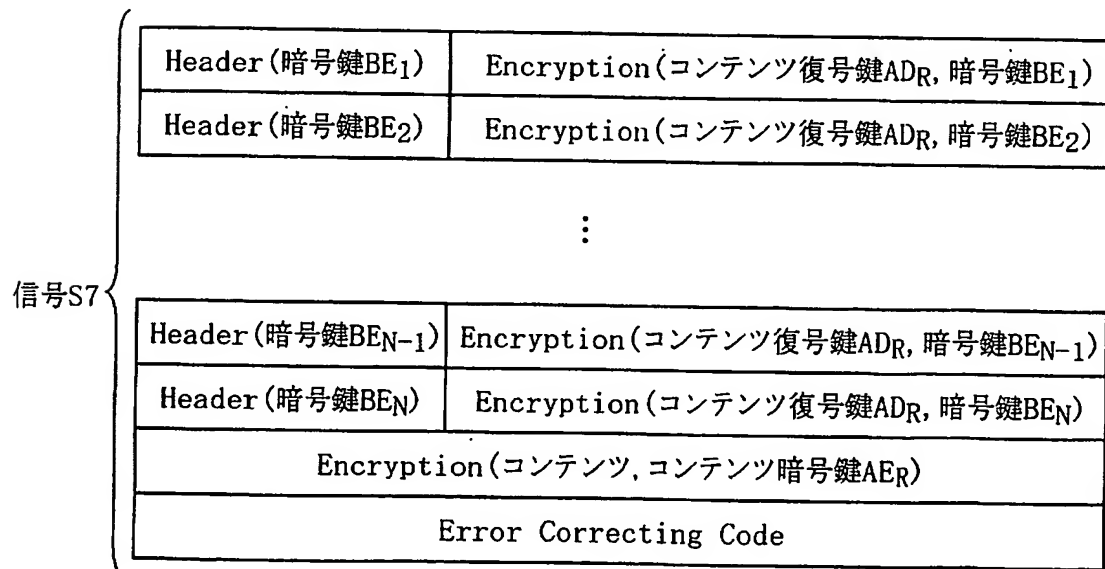
⋮

暗号鍵BE<sub>N-1</sub>暗号鍵BE<sub>N</sub>

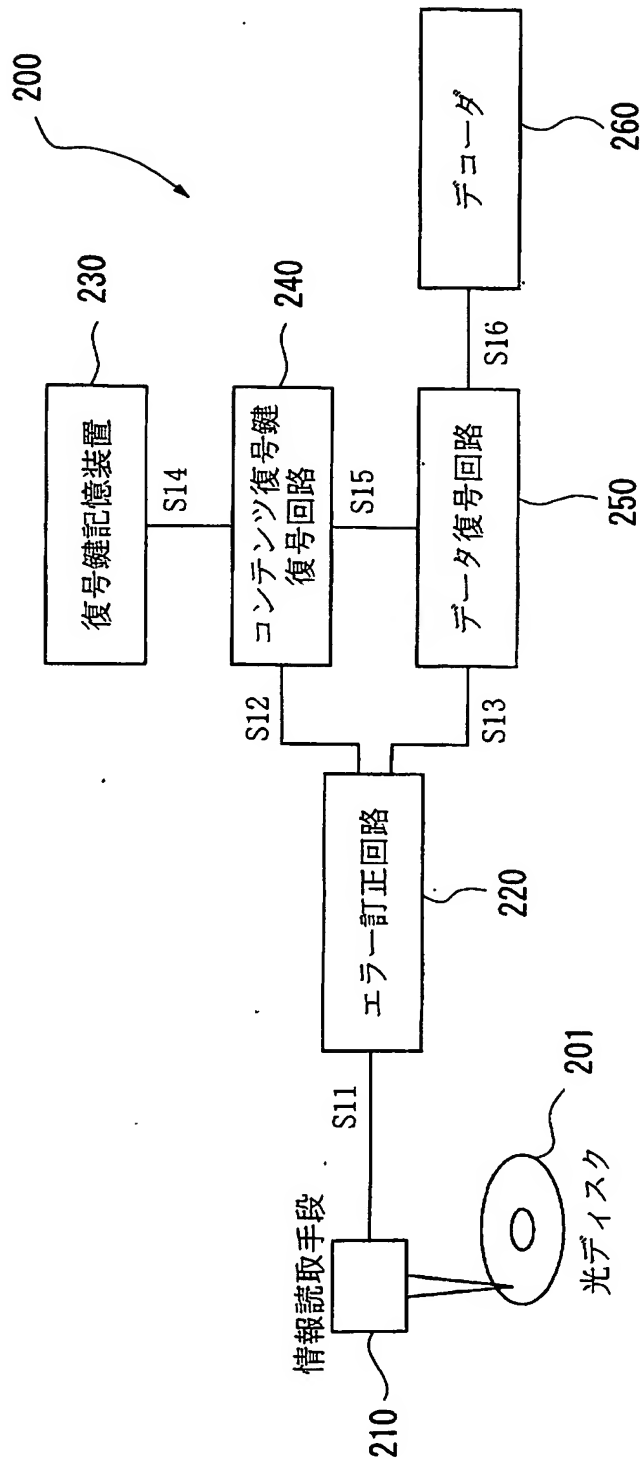
【図 9】



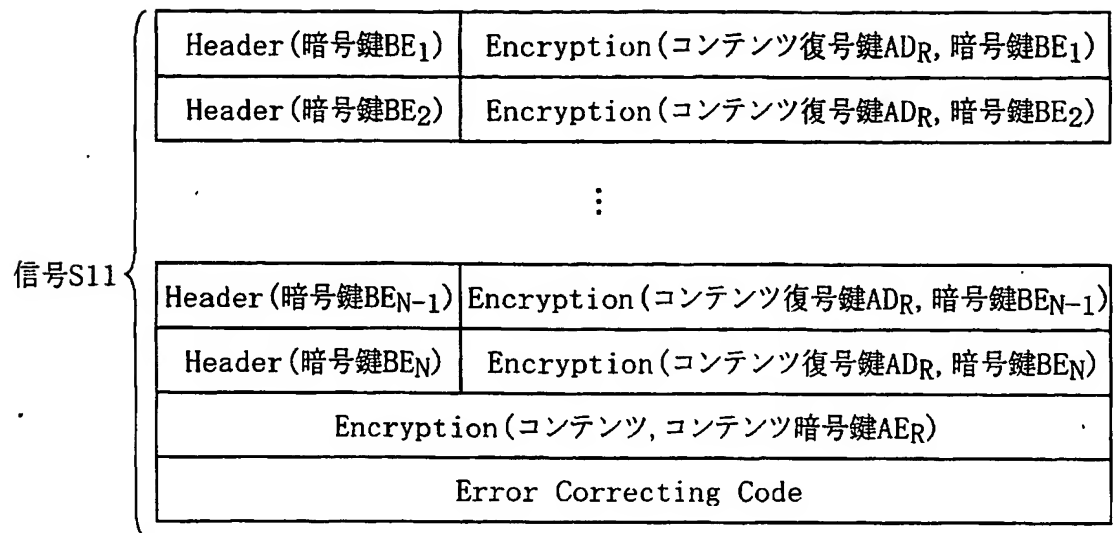
【図 10】



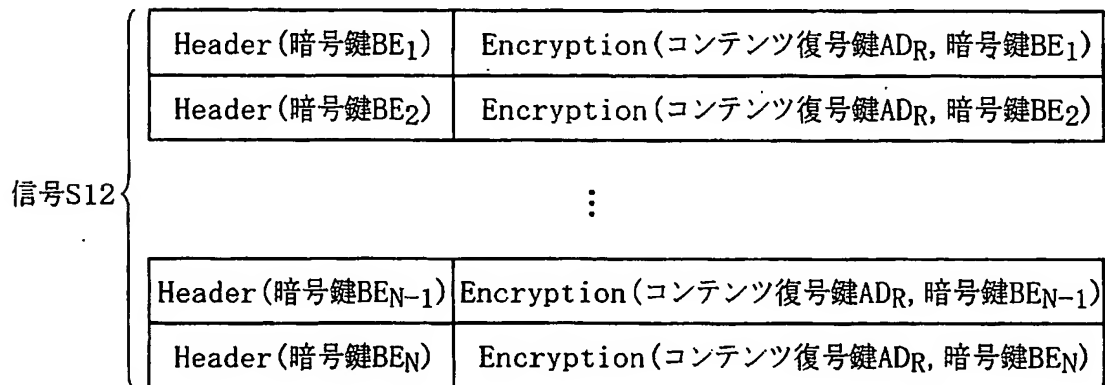
【図 11】



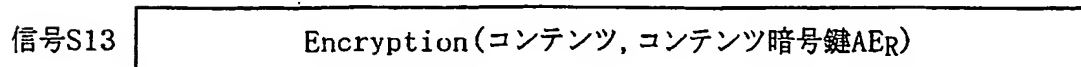
【図 12】



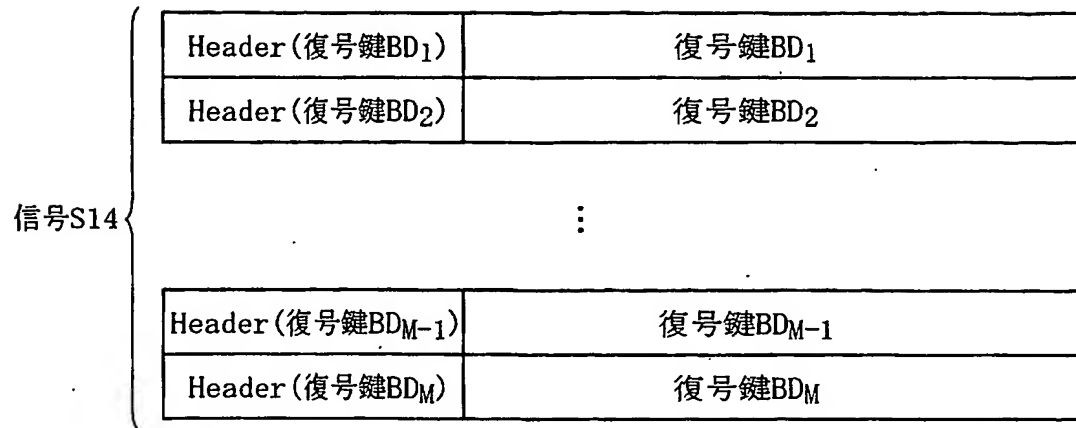
【図 13】



【図 14】



【図 15】



【図 16】

信号S15

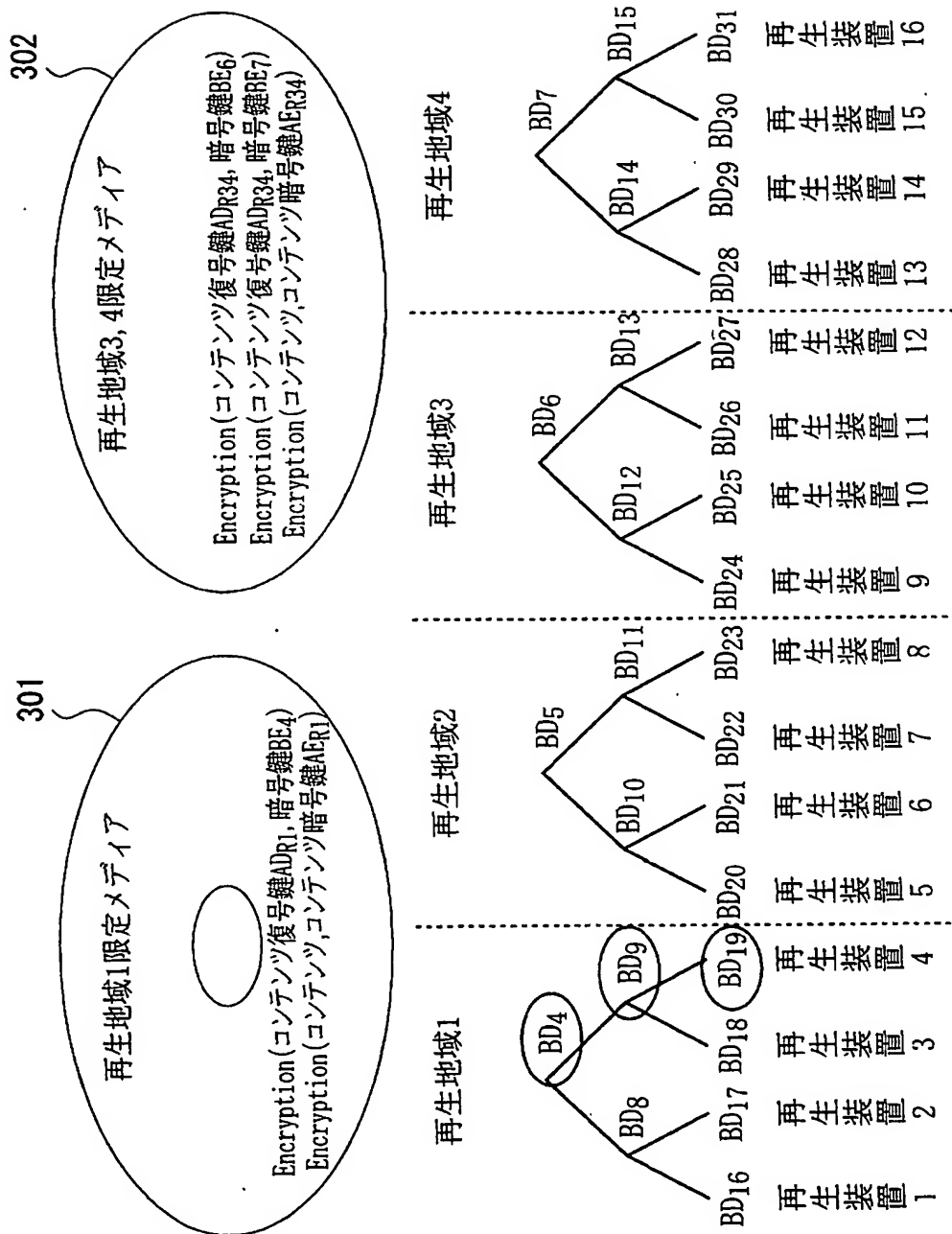
コンテンツ復号鍵ADR

【図 17】

信号S16

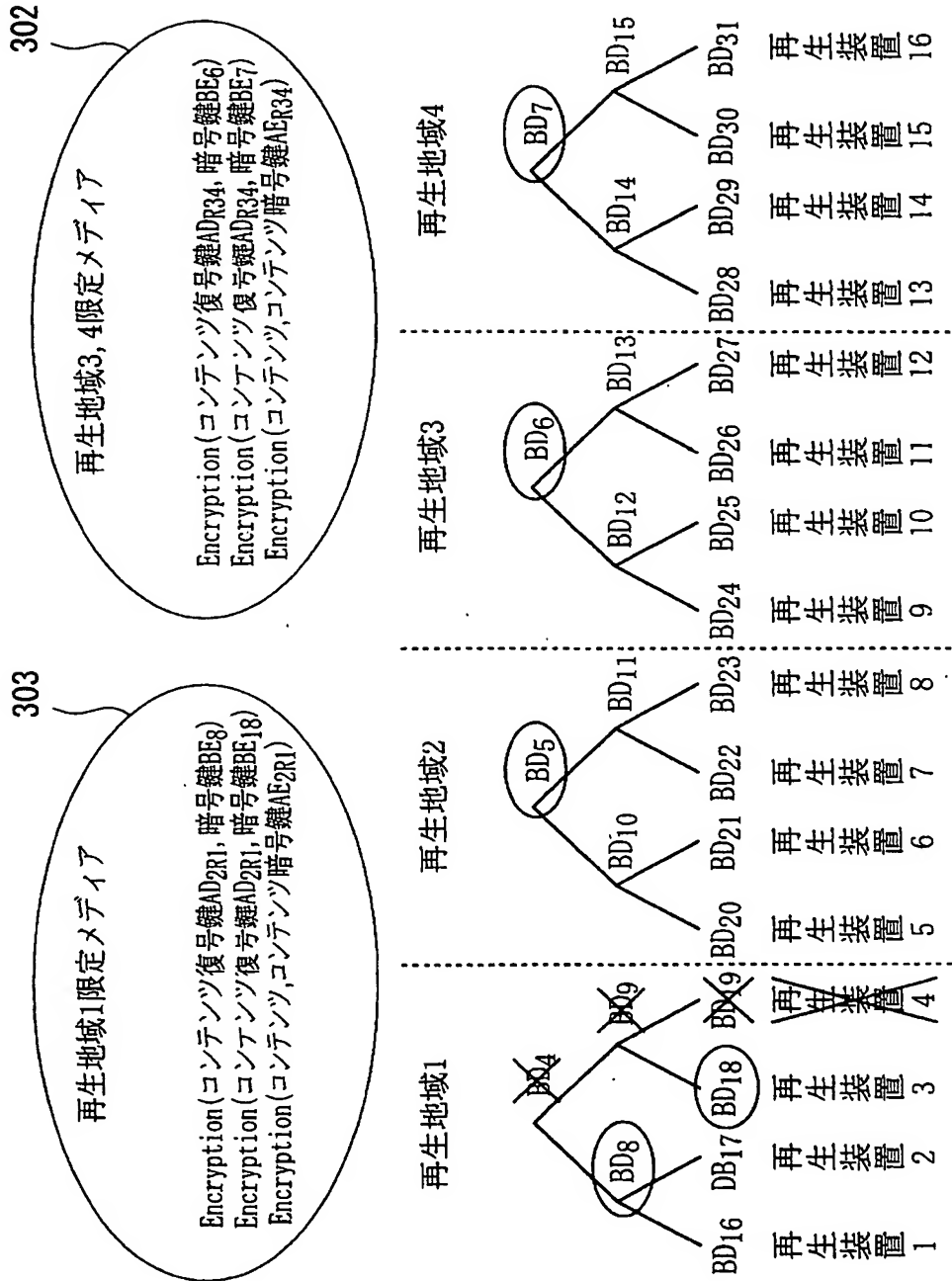
コンテンツ

【図 18】

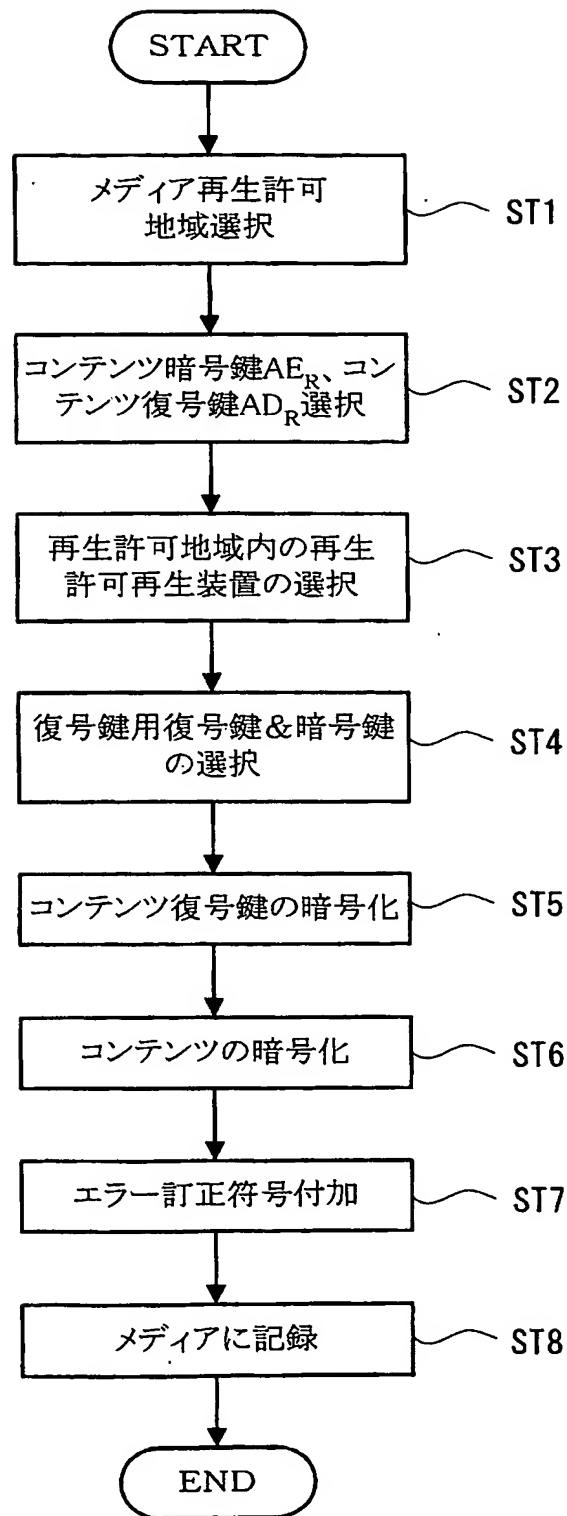




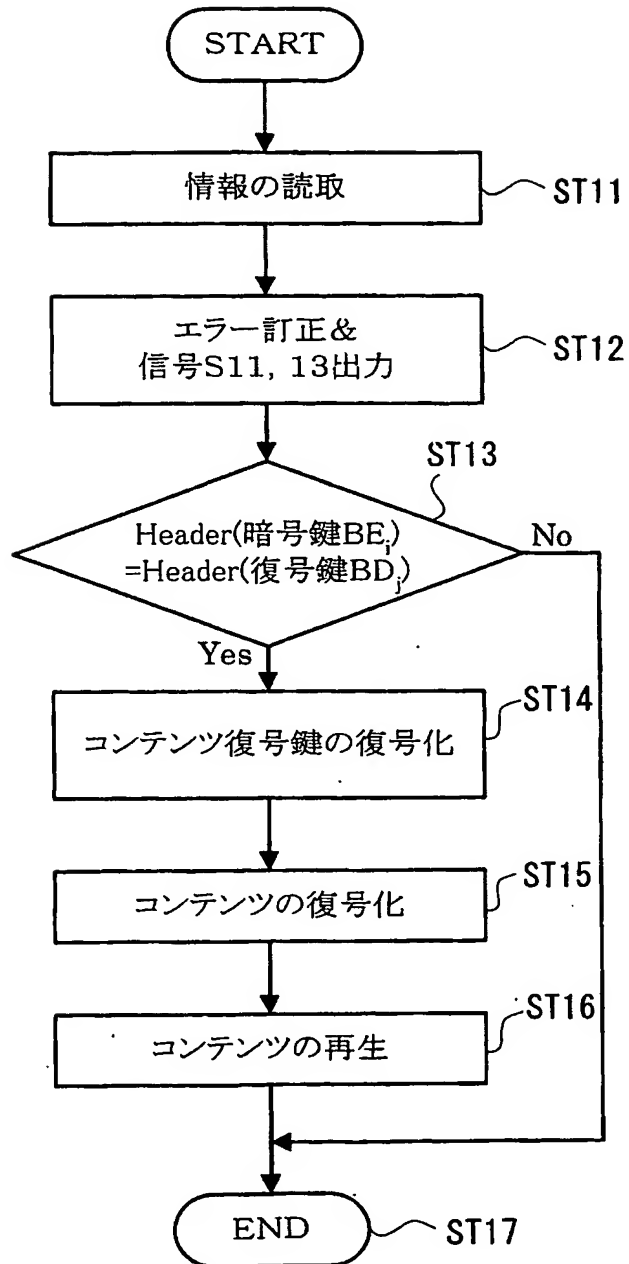
【図19】



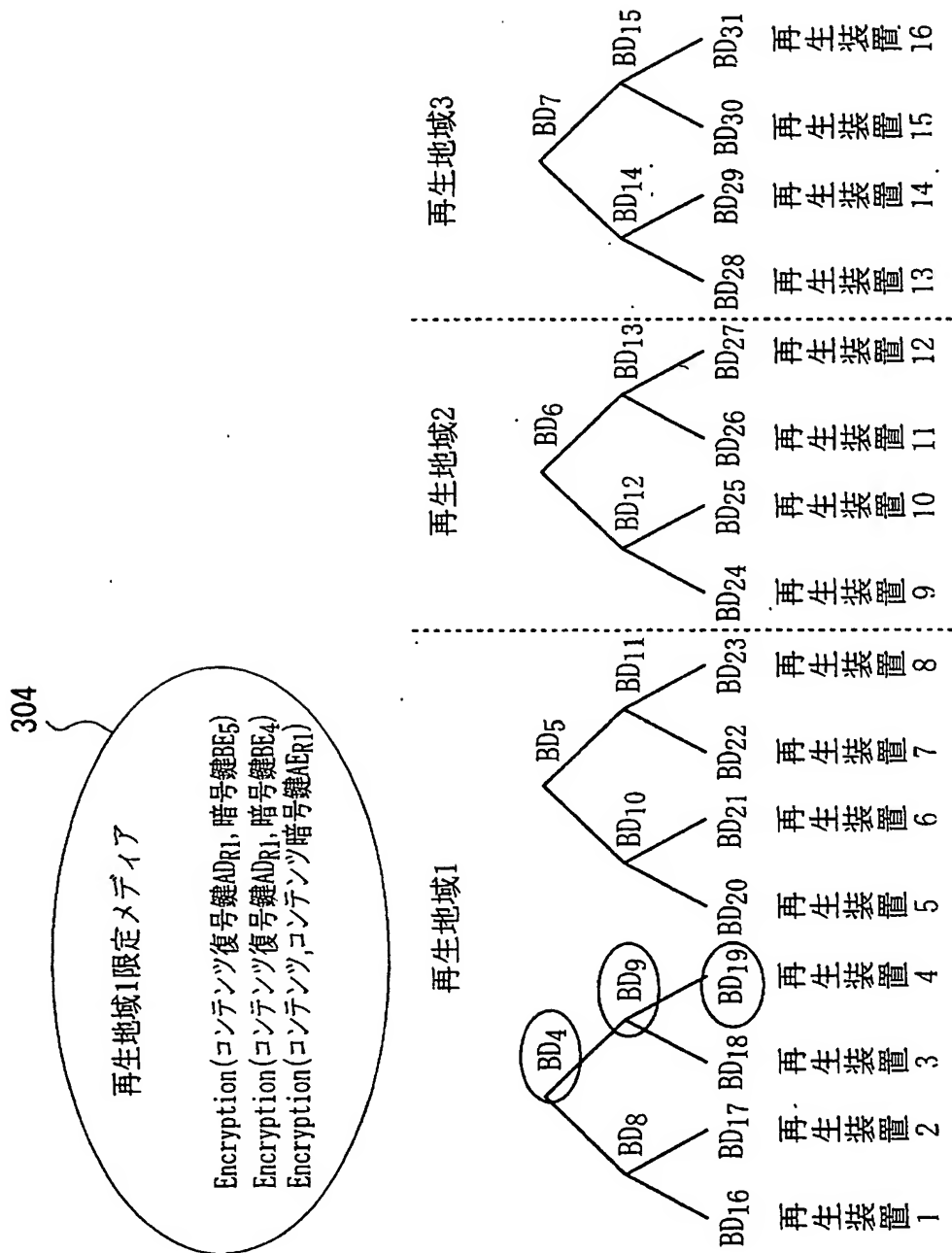
【図 20】



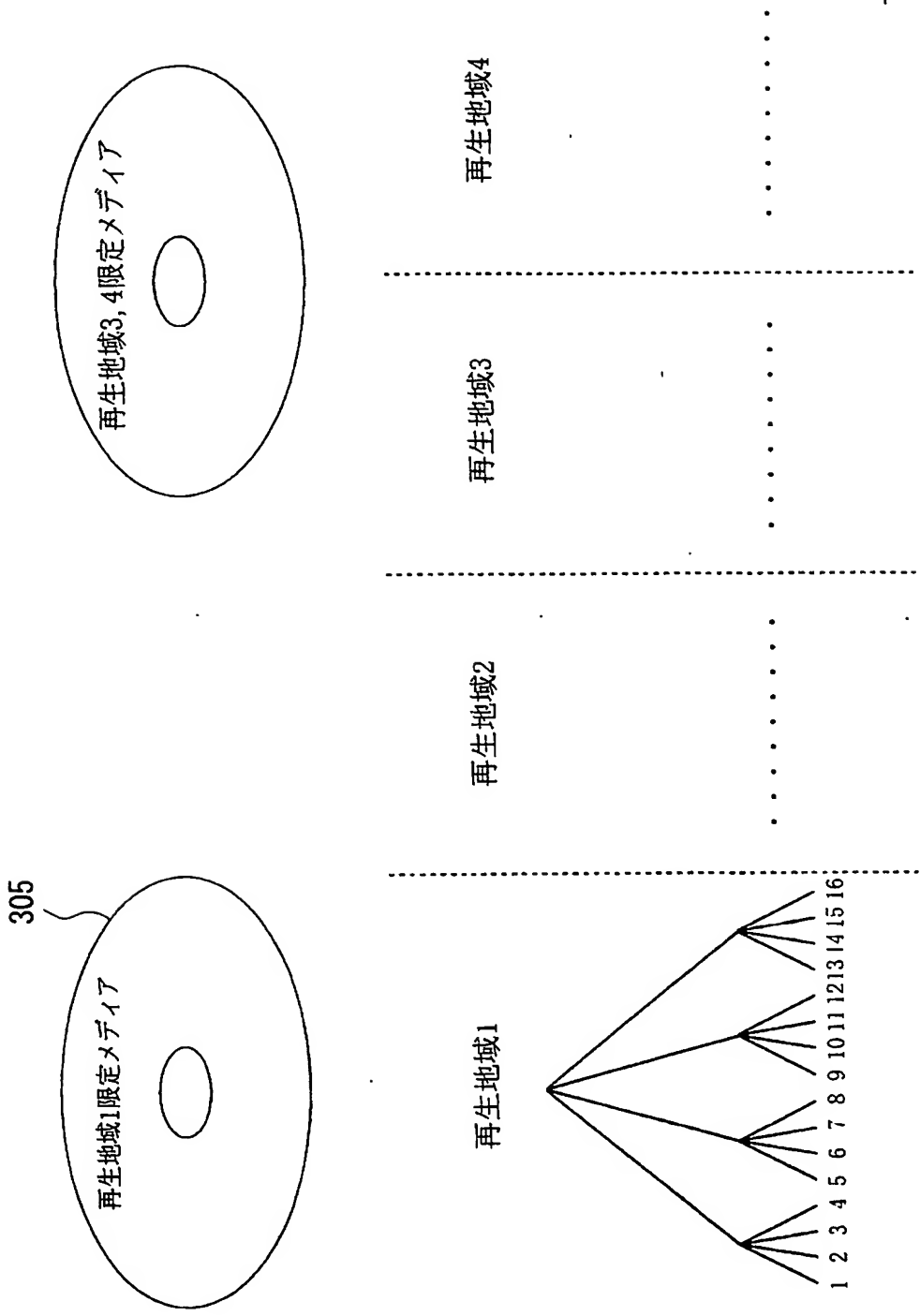
【図 21】



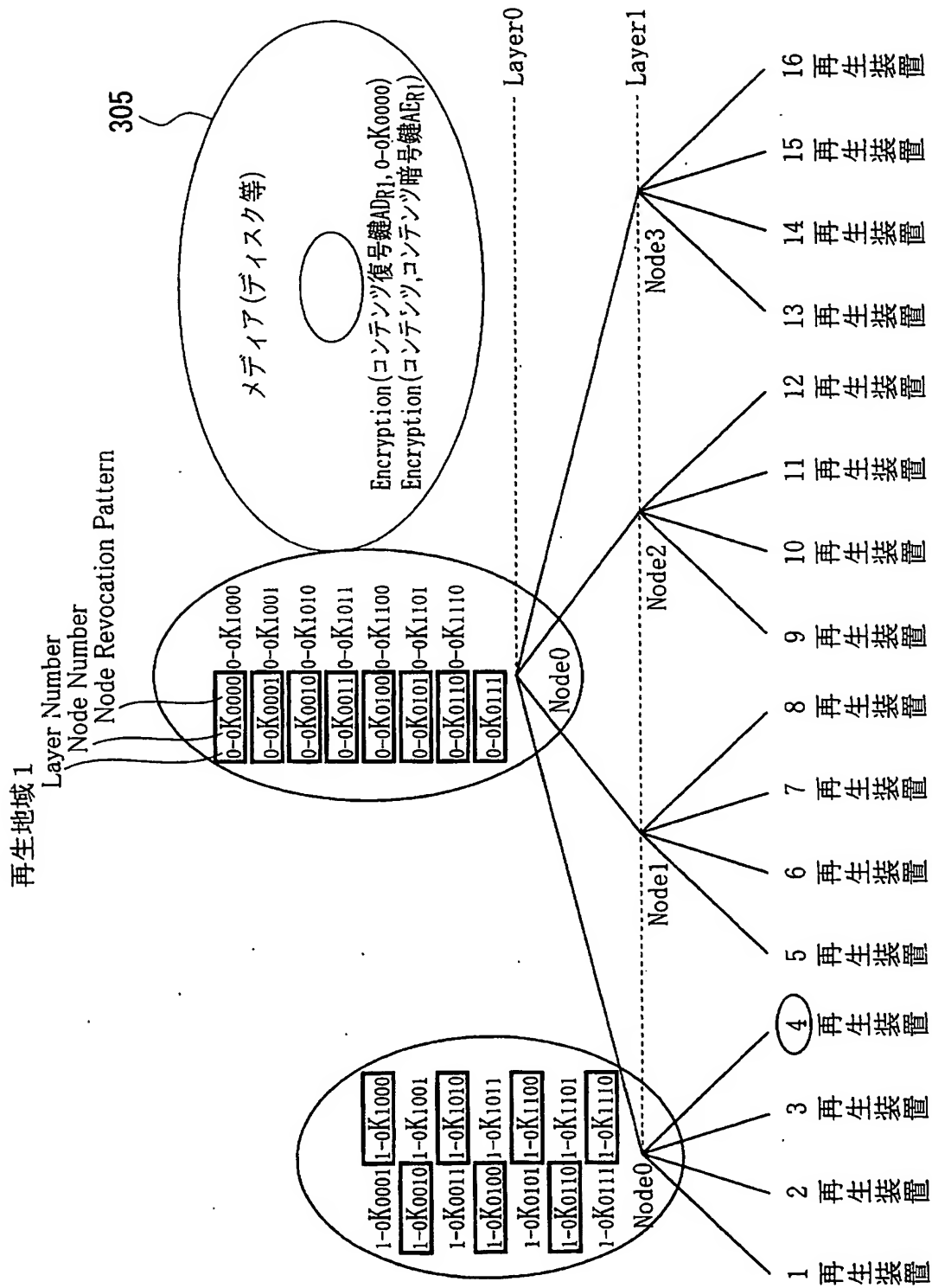
【図 22】



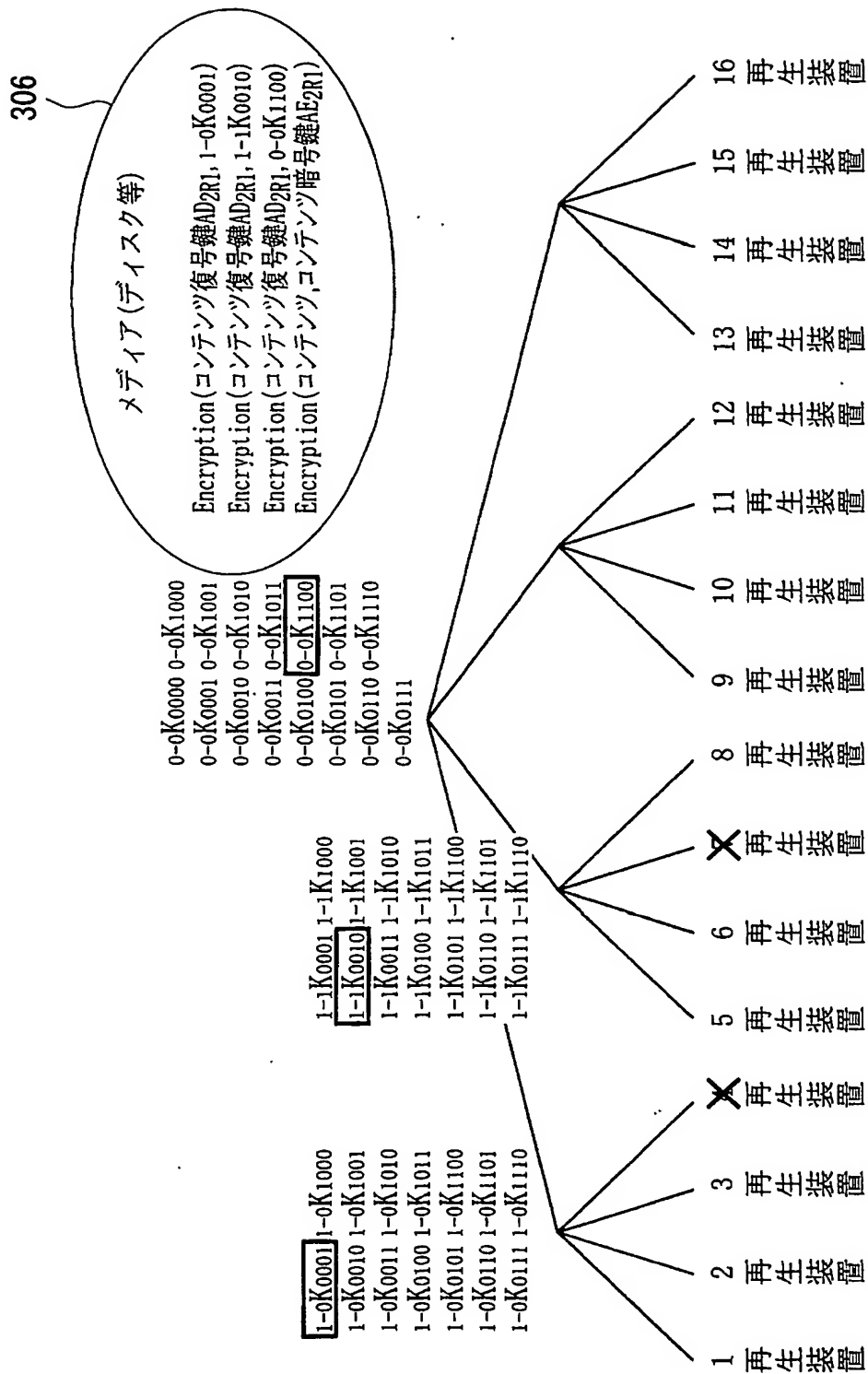
【図23】



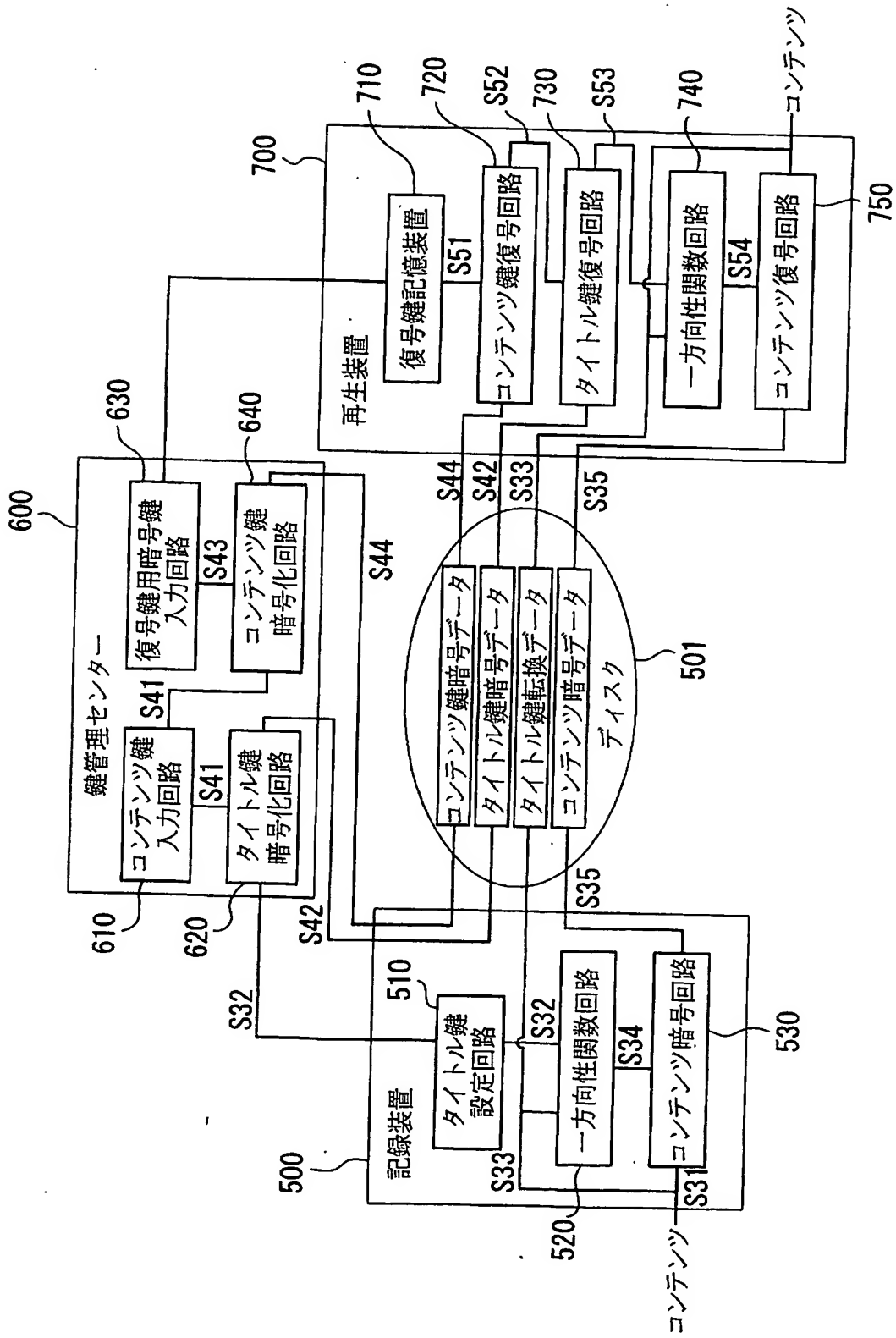
【図24】



【図 25】



【図26】





【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 再生地域を限定できて著作権保護機能も高い情報記録媒体の提供。

【解決手段】 記憶媒体301, 302は、コンテンツ暗号鍵 $AE_{R1}$ ,  $AE_{R34}$ により暗号化されたコンテンツと、暗号鍵 $BE_4$ ,  $BE_6$ ,  $BE_7$ で暗号化されたコンテンツ復号鍵 $AD_{R1}$ ,  $AD_{R34}$ とが記録されている。暗号鍵 $BE_4$ ,  $BE_6$ ,  $BE_7$ は、コンテンツ再生の許可・不許可を制御するために予め設定された再生地域1～4毎に異なる。再生を許可する地域の暗号鍵のみを用いることで、コンテンツの再生地域を限定できる。暗号鍵が再生地域毎に異なるため、一部の鍵が漏洩しても他の再生地域には影響がなく、著作権保護機能が向上する。

【選択図】 図18

特願 2002-265769

出 願 人 履 歴 情 報

識別番号

[000005016]

1. 変更年月日

1990年 8月31日

[変更理由]

新規登録

住 所

東京都目黒区目黒1丁目4番1号

氏 名

パイオニア株式会社